# Istituzioni di Algebra e geometria

Andrea Agostini 1996124 Simone Bonanni 1992505 Giacomo Gneri 2025964 Marta Graziano 2024185 Elena Sbordoni 2000180

Febbraio 2025

# Indice

1	Geo	ometria: analisi dati	3	
	1.1	Complessi simpliciali	3	
	1.2	Complessi di catene e omologia simpliciale	13	
	1.3	Forma normale di Smith	25	
	1.4	Categorie, funtori e moduli di persistenza	33	
2	Alg	ebra: crittografia	44	
	2.1	Ideali su Z, MCD e identità di Bézout	44	
	2.2	Teorema cinese dei resti	53	
	2.3	Test di primalità	55	
		2.3.1 Test di Fermat	55	
		2.3.2 Test di Eulero	60	
		2.3.3 Test di Solovay-Strassen	62	
		2.3.4 Test di Miller-Rabin	63	
	2.4	Fattorizzazione di numeri composti	66	
		2.4.1 Metodo rho di Pollard	66	
		2.4.2 Basi di primi di Pomerance	67	
		2.4.3 Metodo $p-1$ di Pollard	68	
		2.4.4 Algoritmo di Lenstra	69	
	2.5	Logaritmo discreto	74	
	2.6	Sistema a chiave pubblica RSA	82	
3	Codici ausiliari 84			
	3.1	Radici in Zp	84	
	3.2	Sistemi di interi	85	
	3.3	Frazioni Continue	87	
	3.4	Funzioni ausiliarie	88	

## 1 Geometria: analisi dati

In questa parte del corso si mira a studiare la distribuzione di una grande quantità di dati per ricavarne importanti informazioni (per esempio quale opzione tra tante è ritenuta la migliore, come evolve una malattia in seguito alla somministrazione di un medicinale etc.).

Di seguito sono riportati i principali concetti matematici astratti e codici che serviranno per la creazione finale del **barcode**, uno strumento in grado di rappresentare graficamente l'andamento temporale di alcune caratteristiche topologiche dei dati presi in considerazione.

#### 1.1 Complessi simpliciali

Sia X un generico insieme (per esempio una moltitudine di dati) ed  $S \subset P(X)$ , dove P(X) rappresenta l'insieme delle parti di X.

**Definizioni**: La coppia (X, S) si dice **complesso simpliciale** se valgono le seguenti proprietà:

```
1. \tau \in S \implies \sigma \in S \ \forall \sigma \subset \tau
2. \tau \in P(X), |\tau| = 1 \implies \tau \in S
```

Gli elementi di X sono chiamati vertici e, più in generale, gli elementi di S sono chiamati simplessi. Un simplesso  $\tau$  si dice massimale se

```
\tau \subset \sigma \Rightarrow \tau = \sigma.
```

Dall'insieme di simplessi massimali è possibile ricostruire l'insieme complesso simpliciale e viceversa, come mostrano questi codici.

Listing 1: AllToMax.c

```
#include <stdio.h>
   #include <stdlib.h>
   #include <stdbool.h>
3
   // Definizione della struttura "simplex"
   typedef struct simplex {
6
       int* vertices;
                                  // Array dinamico contenente i vertici (ordinato)
7
                                 // Numero di vertici (dimensione + 1)
       int position;
8
                                 // Puntatore al simplesso successivo nella lista
       struct simplex* next;
9
           concatenata
   } simplex;
10
11
   // Definizione della struttura "SimplicialComplex"
12
   typedef struct {
13
       simplex* simplices;
                                  // Puntatore alla lista concatenata di simplessi
14
                                  // Numero di simplessi presenti
15
       int size;
   } SimplicialComplex;
16
17
   // Funzione di confronto per qsort (ordinamento crescente)
18
   int cmpInt(const void *a, const void *b) {
19
       int int_a = *(const int *)a;
20
       int int_b = *(const int *)b;
21
       return int_a - int_b;
22
   }
23
24
   // Funzione che verifica se il simplesso "sub" è un sottoinsieme del simplesso "sup
25
   // Entrambi gli array di vertici devono essere ordinati in ordine crescente.
26
   bool isSubset(simplex* sub, simplex* sup) {
27
       int i = 0, j = 0;
28
       while (i < sub->position && j < sup->position) {
29
           if (sub->vertices[i] == sup->vertices[j]) {
30
31
```

```
32
                j++;
            } else if (sub->vertices[i] > sup->vertices[j]) {
33
                j++;
34
              else { // sub->vertices[i] < sup->vertices[j]
35
                return false;
36
37
38
        return (i == sub->position);
39
40
41
    // Funzione per aggiungere un simplesso alla struttura SimplicialComplex
42
    void addSimplex(SimplicialComplex* complex, int* vertices, int numVertices) {
43
        simplex* newNode = (simplex*)malloc(sizeof(simplex));
44
        if(newNode == NULL) {
            fprintf(stderr, "Errore di allocazione della memoria.\n");
46
            exit(1);
47
48
        }
        newNode->vertices = vertices;
newNode->position = numVertices;
49
50
        newNode->next = complex->simplices;
51
        complex -> simplices = newNode;
52
53
        complex -> size++;
   }
54
55
    int main(void) {
56
        int k:
57
        printf("Inserisci il numero massimo di dimensioni (k): ");
58
        if (scanf("%d", &k) != 1) {
59
            fprintf(stderr, "Input non valido.\n");
60
            return 1;
61
62
63
        // Allocazione dinamica di un array di SimplicialComplex per dimensioni da 0 a
        SimplicialComplex* complexes = (SimplicialComplex*)malloc((k + 1) * sizeof(
65
            SimplicialComplex));
        if (complexes == NULL) {
66
            fprintf(stderr, "Errore di allocazione della memoria.\n");
67
            return 1;
68
        }
69
70
        int i, dim, s, j, supDim;
71
72
        // Inizializzazione dei complessi
        for (i = 0; i <= k; i++) {</pre>
73
            complexes[i].simplices = NULL;
74
            complexes[i].size = 0;
75
76
77
        // Costruzione automatica degli O-simplessi
78
        int numZeroSimplices;
79
        printf("Inserisci il numero di 0-simplessi: ");
80
        if (scanf("%d", &numZeroSimplices) != 1) {
81
            fprintf(stderr, "Input non valido.\n");
82
            free(complexes);
83
            return 1;
84
85
        }
        for (i = 0; i < numZeroSimplices; i++) {</pre>
86
            int* vertex = (int*)malloc(sizeof(int));
87
            if (vertex == NULL) {
88
                fprintf(stderr, "Errore di allocazione della memoria.\n");
89
                exit(1):
90
91
            vertex[0] = i + 1; // Gli 0-simplessi sono rappresentati da un singolo
92
                vertice
            addSimplex(&complexes[0], vertex, 1);
        }
94
95
        // Input e costruzione dei simplessi per dimensioni maggiori di 0.
96
        // Per ogni dimensione dim (da 1 a k), ogni simplesso ha (dim + 1) elementi.
97
        for (dim = 1; dim <= k; dim++) {</pre>
```

```
int numSimplices;
             printf("Inserisci il numero di %d-simplessi: ", dim);
100
             if (scanf("%d", &numSimplices) != 1) {
101
                 fprintf(stderr, "Input non valido.\n");
102
                 exit(1):
103
104
             for (s = 0; s < numSimplices; s++) {</pre>
105
                 int m = dim + 1;
106
107
                 int* vertices = (int*)malloc(m * sizeof(int));
                 if (vertices == NULL) {
108
                     fprintf(stderr, "Errore di allocazione della memoria.\n");
109
                     exit(1);
110
111
                 printf("Inserisci gli elementi del %d-simplesso %d: ", dim, s + 1);
                 for (j = 0; j < m; j++) {
113
                     if (scanf("%d", &vertices[j]) != 1) {
114
115
                          fprintf(stderr, "Input non valido.\n");
                          exit(1):
116
                     }
117
118
                 // Ordinamento degli elementi per il corretto funzionamento di isSubset
119
120
                 qsort(vertices, m, sizeof(int), cmpInt);
                 addSimplex(&complexes[dim], vertices, m);
121
122
             }
        }
123
124
         // Processo per trovare i simplessi massimali.
125
        // Per ogni simplesso di dimensione inferiore a k, si verifica se è contenuto
126
             in un simplesso di dimensione superiore.
        for (\dim = k - 1; \dim >= 0; \dim --) {
127
             simplex* newList = NULL;
128
             int newSize = 0;
129
             simplex* current = complexes[dim].simplices;
130
             while (current != NULL) {
131
132
                 bool isMaximal = true;
                 for (supDim = dim + 1; supDim <= k && isMaximal; supDim++) {</pre>
133
                     simplex* candidate = complexes[supDim].simplices;
134
                      while (candidate != NULL && isMaximal) {
135
                          if (isSubset(current, candidate)) {
136
                              isMaximal = false;
137
138
                          candidate = candidate->next;
139
140
                     }
141
                 simplex* nextNode = current->next;
142
                 if (isMaximal) {
                     current -> next = newList;
144
                     newList = current;
145
                     newSize++;
146
                 } else {
147
                     free(current->vertices);
148
                     free(current);
149
150
                 current = nextNode;
151
152
             complexes[dim].simplices = newList;
153
             complexes[dim].size = newSize;
154
155
156
         // Output dei complessi massimali
157
        printf("I complessi massimali sono:\n");
158
159
        for (dim = 0; dim <= k; dim++) {</pre>
             if (complexes[dim].simplices != NULL) {
160
                 printf("%d-simplessi massimali:\n", dim);
161
                 simplex* cur = complexes[dim].simplices;
                 while (cur != NULL) {
163
                     printf("{");
164
165
                     for (j = 0; j < cur->position; j++) {
                          if (j > 0) {
166
                              printf(", ");
167
```

```
168
                           printf("%d", cur->vertices[j]);
169
170
                      printf("}\n");
171
                       cur = cur->next;
172
                  }
173
             }
174
         }
175
176
         // Deallocazione della memoria utilizzata
177
         for (dim = 0; dim <= k; dim++) {</pre>
178
              simplex* cur = complexes[dim].simplices;
179
             while (cur != NULL) {
180
                  simplex* next = cur->next;
                  free(cur->vertices);
182
                  free(cur):
183
184
                  cur = next;
             }
185
186
         free(complexes);
187
188
         return 0;
    }
190
```

#### Listing 2: MaxToAll.c

```
#include <stdio.h>
   #include <stdlib.h>
2
   #include <stdbool.h>
3
   typedef struct simplex {
5
       int* vertices;
                                     // Array dinamico dei vertici (già ordinato)
6
                                     // Numero di vertici (dimensione + 1)
       int position;
7
                                     // Puntatore al simplesso successivo (lista
       struct simplex* next;
8
            concatenata)
   } simplex;
9
10
   typedef struct {
11
       simplex* simplices;
                                     // Puntatore alla lista concatenata dei simplessi
12
13
       int size;
                                     // Numero di simplessi presenti
   } SimplicialComplex;
14
15
   // Funzione di confronto per qsort (ordinamento crescente)
16
   int cmpInt(const void *a, const void *b) {
17
       int int_a = *(const int*)a;
18
       int int_b = *(const int*)b;
19
       return int_a - int_b;
20
   }
21
22
   // Aggiunge un simplesso alla struttura SimplicialComplex
23
   void addSimplex(SimplicialComplex* complex, int* vertices, int numVertices) {
24
       simplex* newNode = (simplex*)malloc(sizeof(simplex));
25
       if(newNode == NULL) {
26
            fprintf(stderr, "Errore di allocazione della memoria.\n");
27
            exit(1);
28
29
       }
       newNode->vertices = vertices;
30
       newNode->position = numVertices;
31
       newNode->next = complex->simplices;
32
       complex -> simplices = newNode;
33
       complex -> size++;
34
35
   }
36
   // Confronta due simplessi (si assume che abbiano lo stesso numero di vertici)
37
   int compareSimplex(const simplex* a, const simplex* b) {
38
       int i;
39
       if(a->position != b->position)
```

```
return a->position - b->position;
41
        for(i = 0; i < a->position; i++) {
42
             if(a->vertices[i] != b->vertices[i])
43
                 return a->vertices[i] - b->vertices[i];
44
45
        return 0;
46
    }
47
48
49
    // Rimuove i duplicati all'interno di un SimplicialComplex (lista concatenata)
    void removeDuplicates(SimplicialComplex* complex) {
50
        simplex *current, *runner, *prevRunner, *temp;
51
        current = complex->simplices;
52
        while(current != NULL) {
53
             prevRunner = current;
             runner = current->next;
55
             while(runner != NULL) {
56
57
                 if(compareSimplex(current, runner) == 0) {
                     prevRunner -> next = runner -> next;
58
59
                     temp = runner;
                     runner = runner -> next;
60
                     free(temp->vertices);
61
62
                     free(temp);
                     complex -> size --;
63
64
                 } else {
65
                     prevRunner = runner;
                     runner = runner -> next;
66
67
                 }
             }
68
             current = current->next;
69
        }
70
    }
71
72
    // Genera tutti i sottoinsiemi non vuoti di un simplesso massimale e li aggiunge
73
    // alla struttura dei simplessi "allComplexes" in base alla loro dimensione.
74
    void generateSubsetsForSimplex(const simplex* maxSimplex, SimplicialComplex*
75
        allComplexes) {
        int n = maxSimplex->position;
76
        int total = 1 << n; // 2^n</pre>
77
        int i, j;
78
        for(i = 1; i < total; i++) {</pre>
79
80
             int count = 0;
             for(j = 0; j < n; j++) {
81
82
                 if(i & (1 << j))</pre>
                     count++;
83
84
             int* subset = (int*)malloc(count * sizeof(int));
             if(subset == NULL) {
86
                 fprintf(stderr, "Errore di allocazione della memoria.\n");
87
                 exit(1);
88
             }
89
             int index = 0;
90
             for(j = 0; j < n; j++) {
91
                 if(i & (1 << j)) {
92
                     subset[index] = maxSimplex->vertices[j];
93
                     index++;
94
                 }
95
96
             // La dimensione del simplesso è count-1 (numero di vertici - 1)
97
98
             int subsetDim = count - 1;
             addSimplex(&allComplexes[subsetDim], subset, count);
99
        }
100
    }
102
    // Libera tutta la memoria allocata per un SimplicialComplex
103
    void freeSimplicialComplex(SimplicialComplex* complex) {
        simplex* cur = complex->simplices;
105
        simplex* next;
106
107
        while(cur != NULL) {
             next = cur->next;
108
             free(cur->vertices);
```

```
free(cur);
110
             cur = next;
111
112
        complex -> simplices = NULL;
113
        complex -> size = 0;
114
    }
115
116
    int main(void) {
117
        int k;
118
        printf("Inserisci il numero massimo di dimensioni (k): ");
119
        if(scanf("%d", &k) != 1) {
120
             fprintf(stderr, "Input non valido.\n");
121
             return 1:
122
124
        // Allocazione dinamica di due array di SimplicialComplex (uno per i simplessi
125
            massimali e uno per tutti quelli generati)
        SimplicialComplex* maxSimplicialComplexes = (SimplicialComplex*)malloc((k + 1)
126
             * sizeof(SimplicialComplex));
        SimplicialComplex* allSimplicialComplexes = (SimplicialComplex*)malloc((k + 1)
127
             * sizeof(SimplicialComplex));
        if(maxSimplicialComplexes == NULL || allSimplicialComplexes == NULL) {
             fprintf(stderr, "Errore di allocazione della memoria.\n");
129
130
             exit(1);
        }
131
132
        int dim, i, j;
133
        // Inizializzazione delle strutture per ogni dimensione
134
        for(dim = 0; dim <= k; dim++) {</pre>
135
             maxSimplicialComplexes[dim].simplices = NULL;
             maxSimplicialComplexes[dim].size = 0;
137
             allSimplicialComplexes[dim].simplices = NULL;
138
             allSimplicialComplexes[dim].size = 0;
139
140
141
        // Input dei simplessi massimali per ogni dimensione
142
        for(dim = 0; dim <= k; dim++) {</pre>
143
             int numMax;
             printf("Inserisci il numero di %d-simplessi massimali: ", dim);
145
             if(scanf("%d", &numMax) != 1) {
146
                 fprintf(stderr, "Input non valido.\n");
                 exit(1):
148
149
             for(i = 0; i < numMax; i++) {</pre>
150
                 int m = dim + 1;
151
                 int* vertices = (int*)malloc(m * sizeof(int));
                 if(vertices == NULL) {
153
                     fprintf(stderr, "Errore di allocazione della memoria.\n");
154
155
156
                 printf("Inserisci gli elementi del %d-simplesso massimale %d: ", dim, i
157
                      + 1);
                 for(j = 0; j < m; j++) {</pre>
158
                     if(scanf("%d", &vertices[j]) != 1) {
159
                          fprintf(stderr, "Input non valido.\n");
160
161
                          exit(1):
                     }
162
163
                 qsort(vertices, m, sizeof(int), cmpInt);
164
                 addSimplex(&maxSimplicialComplexes[dim], vertices, m);
165
166
167
        }
168
        // Per ogni simplesso massimale, genera tutti i suoi sottoinsiemi
169
        simplex* current;
        for(dim = 0; dim <= k; dim++) {</pre>
171
             current = maxSimplicialComplexes[dim].simplices;
172
173
             while(current != NULL) {
                 generateSubsetsForSimplex(current, allSimplicialComplexes);
174
                 current = current->next;
175
```

```
176
             }
        }
177
178
         // Rimuove eventuali duplicati per ciascuna dimensione
179
         for(dim = 0; dim <= k; dim++) {</pre>
180
             removeDuplicates(&allSimplicialComplexes[dim]);
181
182
183
         // Output di tutti i simplessi generati per ogni dimensione
184
         printf("Tutti i simplessi generati sono:\n");
185
         for(dim = 0; dim <= k; dim++) {</pre>
             if(allSimplicialComplexes[dim].simplices != NULL) {
187
                 printf("%d-simplessi generati:\n", dim);
188
                  current = allSimplicialComplexes[dim].simplices;
189
                  while(current != NULL) {
190
                      printf("{");
191
                      for(i = 0; i < current->position; i++) {
192
                          if(i > 0)
193
                               printf(", ");
194
                          printf("%d", current->vertices[i]);
195
                      }
196
197
                      printf("}\n");
                      current = current->next;
198
199
                 }
             }
200
201
202
         // Deallocazione della memoria utilizzata
203
         for(dim = 0; dim <= k; dim++) {</pre>
204
             freeSimplicialComplex(&maxSimplicialComplexes[dim]);
205
             freeSimplicialComplex(&allSimplicialComplexes[dim]);
206
207
         free(maxSimplicialComplexes);
208
         free(allSimplicialComplexes);
209
210
         return 0:
211
    }
212
```

Un altro modo per creare un complesso simpliciale, molto utile per gli scopi del corso, è tramite una matrice quadrata booleana, chiamata matrice di adiacenza, di dimensioni pari al numero di vertici in cui l'elemento  $x_{ij}$  indica se il vertice i ed il vertice j sono "vicini" o meno. Partendo infatti dai vertici e dalla matrice si può ricostruire l'intero complesso simpliciale tramite una strategia adottata in questo codice.

Listing 3: Complesso da 1 simplessi.h

```
#include "Compl_Simpl.h"
   SimplicialComplex* complex_from_adjacency_matrix_complete (int**, int);
3
   SimplicialComplex * complex_from_adjacency_matrix_truncated (int**, int, int);
4
   SimplicialComplex* complex_from_1_simplices_complete (SimplicialComplex*, int);
5
   SimplicialComplex* complex_from_1_simplices_truncated (SimplicialComplex*, int, int
6
   void add_k_simplices_adjacency_matrix (SimplicialComplex*, int**, int, int);
   int check_neighbor_adjacency_matrix (int**, int*, int);
9
   int check_neighbor (SimplicialComplex*, int, int);
10
11
12
   // Costruisce il complesso simpliciale completo a partire dagli 1-simplessi,
13
       utilizzando la matrice di adiacenza.
   // I vertici sono nominati da 0 a n-1, come gli indici della matrice.
14
   SimplicialComplex* complex_from_adjacency_matrix_complete (int** M, int n) {
```

```
SimplicialComplex* complex = (SimplicialComplex*) malloc((n)*sizeof(
16
            SimplicialComplex));
        int i:
17
18
       // aggiungo i vertici
19
        complex[0].size=n;
20
       Simplex *current, *new_simplex; // current sarà un puntatore all'ultimo
21
            elemento della lista degli O-simplessi, new_simplex servirà per creare
            quelli da aggiungere
22
       new_simplex = (Simplex*) malloc(sizeof(Simplex));
23
       new_simplex ->next = NULL;
24
       new_simplex->position = 0;
25
       new_simplex -> vertices = (int*) malloc(sizeof(int));
26
       new_simplex -> vertices [0] = 0;
27
       complex[0].simplices=new_simplex;
28
29
       current=new_simplex;
30
       for (i=1; i<n; i++) {</pre>
31
            new_simplex = (Simplex*) malloc(sizeof(Simplex));
32
            new_simplex ->next = NULL;
33
34
            new_simplex->position = i;
            new_simplex->vertices = (int*) malloc(sizeof(int));
35
36
            new_simplex ->vertices[0]=i;
            current ->next=new_simplex;
37
            current = current -> next;
38
       }
39
40
       // costruisco fino al livello n
41
       for (i=1; i<n; i++) {</pre>
42
            if (complex[i-1].simplices!=NULL) { // posso costruire i-simplessi solo se
43
                esistono degli (i-1)-simplessi
                add_k_simplices_adjacency_matrix(complex,M,n,i);
44
            }
45
46
            else {
                complex[i].simplices=NULL;
47
                complex[i].size=0;
48
            }
49
50
51
52
       return complex;
   }
53
54
   // Costruisce il complesso simpliciale a partire dagli 1-simplessi troncato fino ai
55
        k-simplessi (inclusi), utilizzando la matrice di adiacenza.
   // I vertici sono nominati da O a n-1, come gli indici della matrice.
   // Utile ad esempio se serve calcolare il gruppo di omologia H_{-}(k-1) e non serve l'
57
       intero complesso simpliciale.
   SimplicialComplex* complex_from_adjacency_matrix_truncated (int** M, int n, int k)
58
       \label{eq:simplicialComplex*} SimplicialComplex*) \ \ malloc((k+1)*sizeof(k+1)) \\
59
           SimplicialComplex));
       int i;
60
61
       // aggiungo i vertici
62
        complex[0].size=n;
63
        Simplex *current, *new_simplex; // current sarà un puntatore all'ultimo
            elemento della lista degli O-simplessi, new_simplex servirà per creare
            quelli da aggiungere
65
       new_simplex = (Simplex*) malloc(sizeof(Simplex));
66
67
       new_simplex->next = NULL;
       new_simplex->position = 0;
68
       new_simplex -> vertices = (int*) malloc(sizeof(int));
69
       new_simplex -> vertices [0] = 0;
70
       complex[0].simplices=new_simplex;
71
       current=new_simplex;
72
73
       for (i=1: i<n: i++) {</pre>
74
            new_simplex = (Simplex*) malloc(sizeof(Simplex));
75
```

```
new_simplex->next = NULL;
76
             new_simplex->position = i;
77
             new_simplex->vertices = (int*) malloc(sizeof(int));
78
             new_simplex -> vertices [0] = i;
79
             current ->next = new_simplex;
80
             current = current -> next;
81
82
83
84
        // costruisco fino al livello k
        for (i=1; i<=k; i++) {</pre>
85
             if (complex[i-1].simplices!=NULL) { // posso costruire i-simplessi solo se
                 esistono degli (i-1)-simplessi
                 add_k_simplices_adjacency_matrix(complex,M,n,i);
87
88
             else {
89
                 complex[i].simplices=NULL;
90
91
                 complex[i].size=0;
             }
92
        }
93
94
        return complex;
95
96
    }
97
98
    // Costruisce il complesso simpliciale completo a partire dagli n vertici e dagli
        1-simplessi.
    // I vertici verranno rinominati a partire da 0 e con interi consecutivi (se
99
        vogliamo posso scrivere una funzione per farli ritornare ai nomi originali)
    SimplicialComplex* complex_from_1_simplices_complete (SimplicialComplex* complex,
100
        int n) {
        int i,j;
        int** M = (int**) malloc(n*sizeof(int*));
102
        for (i=0; i<n; i++) M[i] = (int*) malloc(n*sizeof(int));</pre>
103
        // salvo per comodita' in un array i vertici (per ovviare a problemi di
104
            nomenclatura ed evitare di scorrere sempre la lista)
105
        int* vertices = (int*) malloc(n*sizeof(int));
        Simplex* current=complex[0].simplices;
106
        i=0:
107
        while (current!=NULL) {
108
             vertices[i] = current -> vertices[0];
109
110
             i++:
111
             current = current -> next;
112
113
        // costruisco la matrice di adiacenza
114
        for (i=0; i<n; i++) {</pre>
115
            M[i][i]=1;
             for (j=i+1; j<n; j++) {</pre>
117
                 // controllo se il vertice i-esimo e il j-esimo sono collegati da un 1-
118
                 if (check_neighbor(complex,vertices[i],vertices[j])!=0) {
119
120
                     M[i][j]=1; M[j][i]=1;
121
                 else {
122
                     M[i][j]=0; M[j][i]=0;
123
124
125
            }
127
        return complex_from_adjacency_matrix_complete(M,n);
128
    }
129
130
    // Costruisce il complesso simpliciale a partire dagli n vertici e dagli 1-
        simplessi troncato fino ai k-simplessi (inclusi).
    // I vertici verranno rinominati a partire da 0 e con interi consecutivi (se
132
        vogliamo posso scrivere una funzione per farli ritornare ai nomi originali)
    SimplicialComplex* complex_from_1_simplices_truncated (SimplicialComplex* complex,
133
        int n, int k) {
        int i,j;
134
        int** M = (int**) malloc(n*sizeof(int*));
135
        for (i=0; i<n; i++) M[i] = (int*) malloc(n*sizeof(int));</pre>
```

```
// salvo per comodita' in un array i vertici (per ovviare a problemi di
137
            nomenclatura ed evitare di scorrere sempre la lista)
        int* vertices = (int*) malloc(n*sizeof(int));
138
        Simplex* current=complex[0].simplices;
139
        i = 0:
140
        while (current!=NULL) {
             vertices[i] = current -> vertices[0];
142
143
             i++:
144
             current = current -> next;
145
146
        // costruisco la matrice di adiacenza
147
        for (i=0; i<n; i++) {</pre>
148
            M[i][i]=1;
             for (j=i+1; j<n; j++) {</pre>
150
                 // controllo se il vertice i-esimo e il j-esimo sono collegati da un 1-
151
                 if (check_neighbor(complex,vertices[i],vertices[j])!=0) {
152
                     M[i][j]=1; M[j][i]=1;
153
154
                 else {
155
                     M[i][j]=0; M[j][i]=0;
157
158
            }
        }
159
160
        return complex_from_adjacency_matrix_truncated(M,n,k);
161
162
163
    // Aggiunge al complesso simpliciale (che contiene fino ai (k-1)-simplessi) i k-
164
        simplessi specificati dalla matrice di adiacenza M n*n.
    // E' necessario che il complesso sia ordinato e k>0. M[i][j] sara' diversa da 0 se
165
         (i,j) e' nel complesso (denomino i vertici a partire da 0).
    void add_k_simplices_adjacency_matrix (SimplicialComplex* complex, int** M, int n,
166
        int k) {
        // parto con 0 k-simplessi: la lista complex[k].simplices e' vuota
167
        complex[k].simplices=NULL;
168
        int num_k_simplices=0;
169
        int i,j;
170
171
        // ricerco i k-simplessi da aggiungere:
173
        Simplex*\ previous\_simplex\ =\ complex[k-1].simplices;\ //\ scorrer\ i\ (k-1)-i\ simplices.
174
             simplessi
        Simplex *current = NULL, *new_simplex; // current sarà un puntatore all'ultimo
175
             elemento della lista dei k-simplessi, new_simplex servirà per creare quelli
             da aggiungere
        while (previous_simplex!=NULL) { // per costruire i k-simplessi devo partire
176
             dai (k-1)-simplessi
177
             // cerco nuovi vertici a partire da quelli successivi all'ultimo gia'
178
                 presente (funziona se il complesso e' ordinato)
             for (j=previous_simplex->vertices[k-1]+1; j<n; j++) {</pre>
179
                 if (check_neighbor_adjacency_matrix(M,previous_simplex->vertices,k,j)
                     !=0) {
                     // ho trovato il vicino j: costruisco il nuovo k-simplesso
181
                     if (num_k_simplices==0) { // caso in cui aggiungo il primo k-
183
                          simplesso alla lista
                          new_simplex = (Simplex*) malloc(sizeof(Simplex));
184
                          new_simplex -> next = NULL;
185
186
                          new_simplex->position = num_k_simplices;
                          new_simplex -> vertices = (int*) malloc((k+1)*sizeof(int));
187
                          for (i=0; i<k; i++) new_simplex->vertices[i]=previous_simplex->
188
                              vertices[i];
                          new_simplex -> vertices[k] = j;
189
190
                          complex[k].simplices=new_simplex;
191
                          current=new_simplex;
192
                     }
193
```

```
else { // caso in cui la lista dei k-simplessi e' non vuota
194
                          new_simplex = (Simplex*) malloc(sizeof(Simplex));
195
                          new_simplex -> next = NULL;
                          new_simplex->position = num_k_simplices;
197
                          new_simplex -> vertices = (int*) malloc((k+1)*sizeof(int));
198
                          for (i=0; i<k; i++) new_simplex->vertices[i]=previous_simplex->
199
                              vertices[i];
200
                          new_simplex -> vertices[k] = j;
201
202
                          current -> next = new_simplex;
                          current = current -> next;
203
204
                      num_k_simplices++;
205
                 }
206
             }
207
208
             previous_simplex = previous_simplex->next;
209
210
211
        complex[k].size=num_k_simplices;
212
213
        return:
214
    }
215
       Controlla se il vertice di indice j e' "vicino" ai k vertici di indici rows,
216
        ossia se il minore di righe rows e colonna j e' tutto non nullo.
    // Restituisce O se j non e' un vicino, 1 se lo e'.
217
    int check_neighbor_adjacency_matrix (int** M, int* rows, int k, int j) {
218
        for (int i=0; i<k; i++) {</pre>
219
             if (M[rows[i]][j]==0) return 0;
220
        return 1;
222
    }
223
224
       Controlla se a e b sono "vicini", ossia se la coppia (a,b) appartiene agli 1-
225
         simplessi. Restituisce O se non sono vicini, 1 se lo sono.
        check_neighbor (SimplicialComplex* complex, int a, int b) {
226
        Simplex* current=complex[1].simplices;
227
         while (current!=NULL) { // scorro lungo gli 1-simplessi
             if ((current->vertices[0] == a && current->vertices[1] == b) || (current->
229
                 vertices[0] == b && current -> vertices[1] == a)) return 1;
             current = current -> next;
230
231
        return 0:
232
    }
233
```

#### 1.2 Complessi di catene e omologia simpliciale

Per studiare meglio i complessi simplicicali è utile introdurre una numerazione dei vertici al fine di poter "percorrere" l'insieme in analisi, dove per convenzione il vero positivo è da un vertice minore ad uno maggiore. Questo permette di definire la funzione

$$\partial = \sum_{i=0}^{n} (-1)^{i}(x_{0}, ..., x_{i-1}, \hat{x_{i}}, x_{i+1}, ..., x_{n})$$

dove con  $\hat{x_i}$  si intende che l'elemento *i*-esimo del simplesso è ignorato. Viene dunque naturale introdurre il concetto di **combinazione lineari di k-simplessi** a coefficienti in un qualche anello commutativo A:

 $C_k((X,S),A) := \left\{ \sum a_i \sigma_i \mid a_i \in A , \ \sigma_i \in S_k \right\}$ 

 $C_k$  è un A-modulo libero, nonchè un grubbo abeliano finitamente generato ( $S_k$  ne è una base), e  $\partial$  è una funzione A-lineare da  $C_k$  a  $C_{k-1}$ , quindi può essere studiata attraverso una matrice.

```
#pragma once
1
   // MioFile.h
2
   #ifndef Complesso_Simplciale
3
       #define Complesso_simpliciale
4
5
       #include <stdbool.h>
       #include <stdio.h>
7
       #include <stdlib.h>
8
       #include <math.h> // Per la funzione pow
10
11
        /*Il complesso simpliciale è formato da un vettore di liste di vettori
       Ogni cella del primo vettore conterrà i rispettivi simplessi cella O gli O-
12
            simpelessi cella 1 gli 1-simplessi etc..
       a loro volta gli n-simplessi sono organizzati in liste di vettori così da
13
            distinguere i vertici che compongono il rispettivo simplesso.*/
14
15
       //Definzione delle strutture
16
17
        //DEfinzione degli n-simplessi
        typedef struct Simplex {
18
            int* vertices; // Array di vertici del simplicio
19
                            // Ordine del simplicio nella base
            int position;
20
            struct Simplex* next;
21
       } Simplex;
22
23
       // Definizione di un complesso simpliciale
24
25
        typedef struct {
            Simplex* simplices; // Array di simplici
26
                                  // Numero degli n-simplessi esenziale per costruire le
27
            int size;
                 matrici di bordo e non scorrere tutta la lista
       } SimplicialComplex;
28
29
30
       //Definizione delle funzioni
31
32
       Simplex* createSimplex(int, int);
       Simplex* createSimplex_file(int, int, FILE*);
33
       SimplicialComplex* readComplex(int);
34
       SimplicialComplex* readComplex_file(char *);
35
       void printComplex(SimplicialComplex*, int);
36
       int* creasubs(int*, int, int);
37
       bool equal(int*, int*, int);
38
       bool isIn(Simplex*, Simplex*, int);
39
40
       bool isSimplicial(SimplicialComplex*, int);
            int ** edge_Matrix(SimplicialComplex*, int);
41
       int base_number(Simplex*, int*, int);
   int matrix_rank(int**, int, int);
42
43
44
       //Esplicitare le funzioni
45
46
       #pragma region gestione dei simplessi e dei complessi simpliciali
47
48
            // funzione per leggere un complesso da input quindi sappiamo la misura del
49
                 complesso più grande = size
            SimplicialComplex* readComplex(int size){
                    SimplicialComplex* complex = (SimplicialComplex*)malloc(size *
51
                         sizeof(SimplicialComplex));
                    int n = 0;
52
53
                    //itero i vari n-simplessi su tutta la lunghezza del vettore
54
                    for (int i = 0; i < size; i++) {</pre>
55
                             printf("Inserisci il numero di %d-simplessi: ", i);
56
57
                             scanf("%d", &n);
                    complex[i].size = n;
58
59
                             complex[i].simplices = createSimplex(i, n);
60
                    return complex;
61
            }
62
63
                    SimplicialComplex* readComplex_file(char* file) {
64
```

```
FILE* f = fopen(file, "rt");
65
                                if (!f) {
66
67
                                         printf("Errore nell'apertura del file\n");
                                         return NULL;
68
                                }
69
70
                  else
                                         printf("File aperto correttamente\n");
71
                                int size = 0;
fscanf(f, "%d", &size);
72
73
                                printf("size = %d\n", size);
74
                                SimplicialComplex* complex = (SimplicialComplex*)malloc(
75
                                    size * sizeof(SimplicialComplex));
                                int n = 0;
76
                                for (int i = 0; i < size; i++) {</pre>
77
                                         fscanf(f, "%d", &n);
78
                                         complex[i].size = n;
79
80
                                         complex[i].simplices = createSimplex_file(i, n, f);
                                }
81
82
                                fclose(f);
                                return complex;
83
                      }
84
85
             // funzione per stampare un simplesso
86
87
             void printComplex(SimplicialComplex* complex, int size){
                       Simplex* app;
88
                                for (int i = 0; i < size; i++) {</pre>
89
                                                  printf("%d-simplessi\n", i);
90
91
                                                  printf("size = %d\n", complex[i].size);
                                         app = complex[i].simplices;
92
                           if (app) {
                                printf("{ ");
94
95
                                while (app) {
                                    printf("( ");
96
                                    for (int j = 0; j <= i; j++)
    printf("%d ", app->vertices[j]);
97
98
                                    printf(")");
99
                                    app = app->next;
100
101
                                    if (app)
                                         printf(", ");
102
103
104
                                printf(" }\n");
                           }
105
106
                                }
                      return;
107
108
             // funzione per creare un sottoinsieme di un simplesso togliendo il vertice
110
                   i-esimo
              int* creasubs(int* v, int i, int n) {
111
                  int* s = (int*)malloc((n) * sizeof(int));
112
                  int k = 0;
113
                       //porto il cilco fino a n perchè il vertice i-esimo non deve essere
114
                            inserito quindi inserisco solo n-1 vertici
                  for (int j = 0; j <= n; j++) {</pre>
                      if (j != i) {
116
                           s[k] = v[j];
117
                           k++;
118
                      }
119
                  }
120
                  return s;
121
122
123
              //controlla se due vettori sono uguali
124
             bool equal(int* v, int* s, int n) {
   for (int i = 0; i < n; i++) {</pre>
125
                      if (v[i] != s[i])
127
                           return false;
128
129
                  return true:
130
             7
131
```

```
132
             //Funzione per controllare se i sottoinsiemi dell' n simplesso sono
133
                 contenuti nell' n-1 simplesso
             bool isIn(Simplex* s, Simplex* s1, int sizeN) {
134
                 int* v = (int*)malloc(sizeN * sizeof(int));
135
                 Simplex * Nsimp = s, * Nmosimp = s1;
136
                 bool isin = false;
137
                     //fino a quando non ho terminato la lista degli n-simplessi
138
139
                 while (Nsimp) {
                     for (int i = 0; i < sizeN + 1; i++) {</pre>
140
                                      //creo i sottoinsiemi del n-simplesso
141
                          v = creasubs(Nsimp->vertices, i, sizeN+1);
142
                          isin = false:
143
                                       //fino a quando non ho terminato la lista degli n
                                          -1-simplessi oppure ho trovato il sottoinsieme
                          while (Nmosimp && !isin) {
145
146
                                               //confronto i due vettori
                              if (equal(Nmosimp->vertices, v, sizeN)) {
147
                                  isin = true;
148
149
                              else
150
151
                                  isin = false;
                              Nmosimp = Nmosimp->next;
152
153
                         }
                          if (!isin)
154
                             return false;
155
                         Nmosimp = s1;
156
157
                     Nsimp = Nsimp->next;
158
                 }
                 return true;
160
             }
161
162
             // Funzione per controllare se il complesso è simpliciale
163
             bool isSimplicial(SimplicialComplex* sc, int size) {
164
                     //faccio il controllo per ogni n-simplesso partendo dall'ultimo
165
                 for (int i = size - 1; i > 0; i--)
166
                     if (!isIn(sc[i].simplices, sc[i - 1].simplices, i))
167
                         return false;
168
                 return true:
169
171
172
             // Funzione per creare un simplesso sapendo prima le dimensioni
             Simplex* createSimplex(int size, int n) {
173
                 Simplex* simplex, * head, * app;
                                                          // Definiamo la testa del
174
                     simplicio + due simplex ausiliari
                 simplex = (Simplex*)malloc(sizeof(Simplex));
175
                     //mi salvo la testa del simplesso e la riempio
176
                 head = simplex;
177
                 simplex->next = NULL;
178
                 simplex->vertices = (int*)malloc((size + 1) * sizeof(int));
179
                 printf("Inserisci i %d-simplessi scrivendo i vertici in ordine
180
                     crescente separati da uno spazio es: (1 2 3)n, size);
                 for (int j = 0; j < size + 1; j++) {
                     scanf("%d", &simplex->vertices[j]);
182
                 }
183
                     simplex->position = 0;
184
                     //riempio i restanti n-1 simplessi utilizzando un simplex
185
                         ausiliario
                 for (int i = 1; i < n; i++) {</pre>
186
                     app = (Simplex*)malloc(sizeof(Simplex));
187
                     app->next = NULL;
                     app->vertices = (int*)malloc((size + 1) * sizeof(int));
189
                     for (int j = 0; j < size + 1; j++) {</pre>
190
                         scanf("%d", &app->vertices[j]);
192
                              app->position = i;
193
                     simplex->next = app;
194
                     simplex = simplex->next;
195
                 }
196
```

```
return head;
197
             }
198
199
             //stessa funzione di sopra ma leggo da file
200
             Simplex* createSimplex_file(int size, int n, FILE* f) {
201
                 Simplex * simplex, * head, * app;
                 simplex = (Simplex*)malloc(sizeof(Simplex));
203
                 head = simplex;
204
205
                 simplex -> next = NULL;
                 simplex -> vertices = (int*)malloc((size + 1) * sizeof(int));
206
                 for (int j = 0; j < size + 1; j++) {
207
                      fscanf(f, "%d", &simplex->vertices[j]);
208
209
                 simplex->position = 0;
210
                 for (int i = 1; i < n; i++) {</pre>
211
                      app = (Simplex*)malloc(sizeof(Simplex));
212
213
                      app->next = NULL;
                      app->vertices = (int*)malloc((size + 1) * sizeof(int));
214
                      for (int j = 0; j < size + 1; j++) {
215
                          fscanf(f, "%d", &app->vertices[j]);
216
217
218
                      app->position = i;
                      simplex -> next = app;
219
220
                      simplex = simplex->next;
                 }
221
                 return head;
222
223
224
        #pragma endregion
225
226
227
228
        #pragma region edge_Matrix
229
                      // Funzione per calcolare la matrice di bordo
230
                      int** edge_Matrix(SimplicialComplex* sc, int n) {
231
                 int i = 0, j = 0, k = -1, row = sc[n - 1].size, col = sc[n].size;
232
                 int** matrix;
233
                 matrix = (int**)calloc(row, sizeof(int*));
234
                              Simplex* Nsimp, * Nmosimp;
235
                              int* v = (int*)malloc(n * sizeof(int));
236
                              Nsimp = sc[n].simplices;
                              Nmosimp = sc[n - 1].simplices;
238
239
                              //itero i vari n-simplessi
                 for (int i = 0; i < row; i++)</pre>
240
                      matrix[i] = (int*)calloc(col, sizeof(int));
241
                      for (int i = 0; i < sc[n].size; i++) {</pre>
242
                                            //itero i vari n-1-simplessi
243
                                            //creo i sotto inisiemi di ciascun simplesso e
244
                                                vedo che posizione ha nella base
                          for (int j = 0; j <= n; j++) {</pre>
245
                                                    v = creasubs(Nsimp->vertices, j, n);
246
                                                    k = base_number(Nmosimp, v, n);
247
                                                    //printf("k = %d\n", k);
248
                              if (k != -1) {
249
                                   matrix[k][i] = pow(-1, j);
250
251
                          }
252
                                            Nsimp = Nsimp->next;
253
                                   }
254
255
                              return matrix;
                      }
256
257
                      int base_number(Simplex* sc, int* v, int n) {
258
                              Simplex* app = sc;
259
                              while (app) {
260
                                       if (equal(app->vertices, v, n))
261
262
                                                return app->position;
263
                                       app = app->next;
264
                              return -1;
265
```

```
266
267
         #pragma endregion
268
         #pragma region matrix_rank
269
              void swap_rows(int** matrix, int row1, int row2, int cols) {
270
                  for (int i = 0; i < cols; i++) {</pre>
271
                       double temp = matrix[row1][i];
272
                       matrix[row1][i] = matrix[row2][i];
273
274
                       matrix[row2][i] = temp;
                  }
275
             }
276
277
                       /*
278
              // Funzione per calcolare il rango di una matrice
                       int matrix_rank(int** matrix, int rows, int cols) {
280
                  int rank = cols; // Inizialmente assumiamo il rango massimo possibile
281
282
                  for (int row = 0; row < rank; row++) \{
283
284
                       // Controlliamo se l'elemento diagonale è diverso da zero
                       if (fabs(matrix[row][row]) > 0) {
285
                           // Eliminiamo gli elementi sotto l'elemento pivot
286
                           for (int i = 0; i < rows; i++) {
                                if (i != row) {
288
289
                                    double factor = matrix[i][row] / matrix[row][row];
                                    for (int j = 0; j < cols; j++) {
    matrix[i][j] -= factor * matrix[row][j];</pre>
290
291
                                    }
292
                               }
293
                           }
294
                      }
295
                       else {
296
                           // Se il pivot è zero, cerchiamo una riga non nulla da
297
                               scambiare
                           int reduce = 1;
for (int i = row + 1; i < rows; i++) {</pre>
298
299
                                if (fabs(matrix[i][row]) > 0) {
300
                                    swap_rows(matrix, row, i, cols);
301
                                    reduce = 0;
302
                                    break;
303
                               }
304
305
                           }
306
307
                           if (reduce) {
                                // Se non troviamo una riga valida, riduciamo il rango
308
                                rank --;
309
                                // Spostiamo l'ultima colonna a sinistra
311
                                for (int i = 0; i < rows; i++) {
312
                                    matrix[i][row] = matrix[i][rank];
313
314
                           7
315
                           row--;
316
                       }
317
318
319
320
                  return rank;
321
    #pragma endregion
322
    #endif
```

Un' altra proprietà fondamentale di  $\partial$  è che

$$\partial^2 = 0$$
,

da cui si ottiene che  $Im(\partial: C_{k+1} \to C_k) \subset Ker(\partial: C_k \to C_{k-1})$ , quindi ha senso introdurre il concetto di **omologia del complesso simpliciale**:

$$H_n(C) := \frac{Ker(\partial : C_k \to C_{k-1})}{Im(\partial : C_{k+1} \to C_k)}$$

In particolare nel corso è stato dimostrato che l'omologia è invariante per riordinamento dei vertici (un morfismo di insiemi simpliciali ne induce uno anche sui rispettivi  $C_k$ ) e

$$H_0(X,\mathbb{R}) \cong \mathbb{R}^{numero\ di\ componenti\ connesse}$$

Intuitivamente  $H_1$  rappresenta il numero di triangoli con interno vuoto (ovvero tre 1-simplessi che non formano un 2-simplesso),  $H_2$  il numero di tetraedri con interno vuoto e così via, il che fornisce un'idea geometrica e spaziale sempre più accurata di come i dati siano distribuiti.

#### Listing 5: Omologie.c

```
#include "..\Include\Compl_Simpl.h"
   #include "..\Include\Omo.h'
2
3
   // Funzione per calcolare l'omologia di un complesso simpliciale
5
   int main() {
            int size = 0, n = 2;
            int ** matrix1 = NULL, ** matrix2 = NULL;
8
9
            //mi serve per stampare il complesso simpliciale
            printf("Inserisci la grandezza del simplesso piu' grande nel complesso: ");
10
11
            scanf("%d", &size);
12
            //Leggo il simplesso da un file e lo stmpo
13
            SimplicialComplex* complex = readComplex_file("simplicial_complex.txt");
14
            printComplex(complex, 3);
15
16
            //controllo sia un complesso simpliciale
17
            if (!isSimplicial(complex, size)) {
18
                    printf("Errore il complesso non e' simpliciale inserire un nuovo
19
                        simplesso\n");
                    return 1:
20
21
22
            //chiedo di quale numero voglio calcolare h
23
            printf("Inserisci il numero n di cui vuoi calcolare l'omologia H_n \n (n >=
                0) = ");
            scanf("%d", &n);
25
26
            n++:
27
28
            //calcolo le matrici di bordo dei simplessi n e n-1
29
            //per comodità di notazione ho aggiunto 1 ad n
30
            if (n == 1) {
31
                    matrix2 = NULL;
32
                    matrix1 = edge_Matrix(complex, n);
33
34
            else if (n == size) {
35
                    matrix1 = NULL:
36
                    matrix2 = edge_Matrix(complex, n - 1);
37
            }
38
            else if (n >= size + 1) {
39
                    matrix1 = NULL;
40
41
                    matrix2 = NULL;
            }
42
            else {
43
                    matrix1 = edge_Matrix(complex, n);
44
                    matrix2 = edge_Matrix(complex, n - 1);
45
46
47
            //calcolo la dimensione dell'omologia più veloce che decomporla in z-moduli
48
            int h = dim_omologia(matrix1, complex[n - 1].size, complex[n].size, matrix2
49
                , complex[n - 2].size, complex[n - 1].size);
```

```
printf("Il gruppo di omologia H_%d del complesso simpliciale inserito ha
50
                 dimensione = %d\n", n - 1, h);
51
             //esempio di calcolo delll'imologia decomposta in z-moduli
52
             int ** h1 = NULL;
53
             int ** M = NULL;
54
             M = input_null(M, 3, 2);
55
             int** M2 = NULL;
56
57
             M2 = input_null(M2, 1, 3);
58
59
             M[0][0] = 8;
             M[0][1] = -15;
60
             M[1][0] = -15:
61
             M[1][1] = 29;
             M[2][0] = -6;
63
            M[2][1] = 13;
64
65
            M2[0][0] = -9;

M2[0][1] = -6;
66
67
             M2[0][2] = 3;
68
69
             h1 = omologia(M, 3, 2, M2, 1, 3);
70
71
72
73
             return;
   }
74
```

#### Listing 6: Omo.h

```
#pragma once
    #ifndef Omo
2
3
            #define Omo
            #include "..\Include\Matrix.h"
4
5
6
        // Questo file include funzioni per la manipolazione delle omologie
7
8
             //Definizioni funzioni
            int** omologia(int**, int, int, int**, int, int);
9
            int compare(const void*, const void*);
10
11
            int dim_omologia(int**, int, int, int**, int, int);
bool is_Complex(int**, int, int, int**, int, int);
12
13
14
            //Implementazione
15
16
             //semplcie funzione per comparare due interi
17
            int compare(const void* a, const void* b) {
18
                     return (*(int*)a - *(int*)b);
19
20
21
            //funzione per controllare se due matrici formano un complesso ovvero se la
22
                  loro moltiplicazione è nulla
             //proprietà delle matrici di bordo
23
            bool is_Complex(int** matrix1, int row1, int col1, int** matrix2, int row2,
24
                  int col2) {
25
                     if (col2 != row1) {
                              return false;
26
27
                     int** temp = mul_matrix(matrix2, row2, col2, matrix1, row1, col1);
                     //print_matrix(temp, row2, col1);
29
                     for (int i = 0; i < row2; i++) {</pre>
30
31
                              for (int j = 0; j < col1; j++) {</pre>
                                       if (temp[i][j] != 0) {
32
33
                                                 return false;
34
                              }
35
                     }
```

```
return true;
37
            }
38
39
40
            //funzione per calcolare la dimensione dell'omologia n richiesta passo in
41
                 input solo le due matrici di bordo
            int dim_omologia(int** matrix1, int row1, int col1, int** matrix2, int row2
42
                 , int col2) {
                     int h = 0, ck = 0, rk = 0, rk1 = 0;
43
44
45
                     //controlliamo che le due matrici diano un complesso
                     if (matrix1 && matrix2) {
46
                              if (!is_Complex(matrix1, row1, col1, matrix2, row2, col2))
47
                                      return -1;
48
                              }
49
50
                     }
51
                     int** D = NULL;
52
                     int** S = NULL;
53
                     int** T = NULL:
54
55
                     //calcoliamo la dimensione dell'omologia come h = ck - rk - rk1
56
                         dove ck è il numero di n simplessi
                     //rk è il rango della matrice di bordo n+1-esima e rk1 è il rango
57
                         della matrice di bordo n-esima
                     //controlliamo se esistono le matrici e quindi ne calcolo il rango
                         utilizzando la matrice di smith
                     if (matrix2) {
59
                              D = input_null(D, row2, col2);
61
                              S = input_id(S, row2);
62
                              T = input_id(T, col2);
63
64
                              for (int i = 0; i < row2; i++) {</pre>
65
                                      for (int j = 0; j < col2; j++) {</pre>
66
                                               D[i][j] = matrix2[i][j];
67
                                      }
68
69
70
71
                              ck = col2:
72
73
                              SmithNormalForm(D, S, T, row2, col2);
74
                              rk = rank_matrix_diag(D, row2, col2);
75
                              printf("rk = %d\n", rk);
76
77
                              free(D):
78
                              free(S);
79
                              free(T);
80
                     }
81
                     else
82
                              rk = 0;
83
84
                     if (matrix1) {
85
86
                              D = input_null(D, row1, col1);
                              S = input_id(S, row1);
87
                              T = input_id(T, col1);
88
89
                              for (int i = 0; i < row1; i++) {</pre>
90
                                      for (int j = 0; j < col1; j++) {</pre>
91
                                               D[i][j] = matrix1[i][j];
92
                                      }
93
94
                              ck = row1:
96
97
                              SmithNormalForm(D, S, T, row1, col1);
98
                              rk1 = rank_matrix_diag(D, row1, col1);
99
100
                              printf("rk1 = %d\n", rk1);
```

```
101
                                free(D):
102
103
                                free(S);
                                free(T);
104
                      }
105
                       else
106
                               rk1 = 0;
107
108
109
                       printf("ck = %d\n", ck);
110
                      h = ck - rk - rk1;
111
112
                      return h:
113
             }
115
116
117
             //Come rappresentare l'omologia in z-moduli
             int** omologia(int** matrix1, int row1, int col1, int** matrix2, int row2,
118
                  int col2) {
                      int ** h = NULL;
119
120
121
                       //controlliamo che le due matrici diano un compleso
                       if (!is_Complex(matrix1, row1, col1, matrix2, row2, col2)) {
122
123
                                printf("Errore: le matrici non formano un complesso\n");
                                return NULL;
124
                      }
125
126
127
                       int** D = NULL;
                      D = input_null(D, row2, col2);
128
                       int** S = NULL;
129
                      S = input_id(S, row2);
130
                      int ** T = NULL;
131
                      T = input_id(T, col2);
132
133
134
                      for (int i = 0; i < row2; i++) {</pre>
135
                               for (int j = 0; j < col2; j++) {
        D[i][j] = matrix2[i][j];</pre>
136
137
138
                      }
139
140
                       //calcoliamo la forma di smith della matrice An
141
142
                       SmithNormalForm(D, S, T, row2, col2);
143
                       //troviamo il rango della matrice ed estraiamo una base del nucleo
144
                           ovvero
                       //le ultime r colonne della matrice T (SAT = D) che salvo in T2
145
                       int r = rank_matrix_diag(D, row2, col2);
146
147
                       int** T2 = NULL;
148
                       T2 = input_null(T2, col2, col2-r);
149
150
151
152
                       for (int i = 0; i < col2; i++) {</pre>
                               for (int j = 0; j < col2 - r; j++) {
     T2[i][j] = T[i][j + r];</pre>
153
154
155
                               }
156
                      }
157
158
                       //troviamo la forma di smith della base del nucleo appena trovata
159
                       //per risolvere Bx = An+1 negli interi moltiplicando per l'inverso
                           di ogni matrice che gia ho
                       //e fermandomi al rango della matrice B
161
162
                       int** S1 = NULL;
163
                      S1 = input_id(S1, col2);
164
165
                       int** T1 = NULL;
                      T1 = input_id(T1, col2 - r);
166
                       int** D1 = NULL;
167
```

```
D1 = input_null(D1, col2, col2 - r);
168
169
170
                      for (int i = 0; i < col2; i++) {</pre>
                              for (int j = 0; j < col2 - r; j++) {
    D1[i][j] = T2[i][j];</pre>
171
172
                               }
173
174
175
176
                      SmithNormalForm(D1, S1, T1, col2, col2 - r);
177
                      int** temp = NULL;
178
                      //mi fermo a col2-r righe per s1*A
179
                      temp = mul_matrix(S1, col2 - r, col2, matrix1, row1, col1);
180
181
                      //D^-1 * S1 * A
182
                      for (int i = 0; i < col2 - r; i++)
183
184
                               for (int j = 0; j < col1; j++)
185
186
                                        temp[i][j] = temp[i][j] / D1[i][i];
187
                               }
188
190
                      //T1 * D^-1 * S1 * A=x
191
                      temp = mul_matrix(T1, col2 - r, col2 - r, temp, col2 - r, col1);
192
193
194
                      free(S1);
195
                      free(T1):
196
                      free(D1);
198
                      //ora decompongo in z-moduli il risultato x=temp sempre attaverso
199
                          smith e la matrice diagonale
200
                      S1 = NULL:
201
                      S1 = input_id(S1, col2 - r);
202
                      T1 = NULL;
203
                      T1 = input_id(T1, col2 - r);
204
                      D1 = NULL;
205
                      D1 = input_null(D1, col2 - r, col2 - r);
206
207
                      for (int i = 0; i < col2 - r; i++) {</pre>
208
209
                               for (int j = 0; j < col2 - r; j++) {
                                       D1[i][j] = temp[i][j];
210
211
212
                      }
213
                      SmithNormalForm(D1, S1, T1, col2 - r, col2 - r);
214
                      h = (int*)calloc(col2 - r - 1, sizeof(int));
215
                      for (int i = 0; i < col2 - r; i++) {
216
                               h[i] = D1[i][i];
217
218
219
                      //printiamo il risultato ottenuto ovvero i valori di h
220
                      printf("\nDecomposizione di h\n");
221
                      printf("Z_%d", h[0]);
222
                      for (int i = 1; i < col2 - r; i++) {</pre>
223
                               printf(" + ");
224
                               printf("Z_%d", h[i]);
225
                      }
226
227
                      /* non sempre trovo un minore invertibile negli itneri quindi
                          questo codice non va bene
                      int ** B = NULL;
229
                      int** B_inv = NULL;
                      int ** C = NULL;
231
                      B = input_null(B, col2 - r, col2 - r);
232
233
                      B_inv = input_null(B_inv, col2 - r, col2 - r);
                      C = input_null(C, col2 - r, col1);
234
235
```

```
//cerco un minore invertibile di T2
236
                     //uso gauss per mettere la matrice in forma diagonale
237
238
                     //poi prendo gli indici con elemnti non nulli e li salvo per
                         estrarne un minore
                     int* index = (int*)calloc(col2 - r, sizeof(int));
239
                     gauss_rectangular(T2, col2, col2 - r);
240
                     printf("Matrice T2 gauss\n");
241
                     print_matrix(T2, col2, col2 - r);
242
243
                     for (int i = 0; i < col2 - r; i++) {
                             int k = 0;
244
                              for (k = 0; k < col2; k++) {
245
                                      if (T2[k][i] != 0) {
246
                                               index[i] = k;
247
                                               for (int j = i; j < col2 - r; j++) T2[k][j]
249
                                                    = 0;
250
                                      }
251
                              7
252
253
                     //ordino gli indici per prendere le righe corrispondenti
254
255
                     //sia su B che su A
                     qsort(index, col2 - r, sizeof(int), compare);
256
257
258
                     for (int i = 0; i < col2 - r; i++) {
259
                              printf("i = %d \n", index[i]);
260
                              int k = index[i];
261
                              for (int j = 0; j < col2 - r; j++) {
262
                                      B[i][j] = T[k][j + r];
263
264
265
                              for( int j = 0; j < col1; j++){
266
                                      C[i][j] = matrix1[k][j];
267
268
                     }
269
270
271
                     int iter = -1;
272
                     //cerco il minore invertibile di B negli interi condizione sul
273
                          determinante
                     while (det_matrix_triangular(B, col2 - r) != 1 &&
274
                          det_matrix_triangular(B, col2 - r) != - 1) {
                              iter++;
275
                              if (iter == col2)
276
277
                              {
                                      printf("Matrice non invertibile\n");
278
                                       return NULL;
279
                              }
280
281
                              else
282
                              {
283
                                      while(T[iter][col2 - 1] == 0 && iter < col2)
284
285
                                               iter++;
286
287
                              for (int j = 0; j < col2 - r; j++) {
288
                                      B[col2 - r - 1][j] = T[iter][j + r];
289
290
291
                              for (int j = 0; j < col1; j++) {
292
293
                                      C[col2 - r - 1][j] = matrix1[iter][j];
294
                     }
295
297
298
                     //inverto la matrice
299
                     B_inv = invert_matrix_integer(B, col2 - r);
300
301
```

```
printf("Matrice B\n");
302
                      print_matrix(B, col2 - r, col2 - r);
303
                      printf("Matrice B_inv\n");
304
                      print_matrix(B_inv, col2 - r, col2 - r);
305
306
                      int** temp = mul_matrix(B_inv, col2 - r, col2 - r, C, col2 - r,
307
                           col2 - r);
308
309
                      printf("Matrice molt\n");
310
                      print_matrix(temp, col2 - r, col2 - r);
311
312
313
314
                      printf("Matrice C\n");
315
                      print_matrix(C, col2 - r, col1);
316
317
318
319
                      free(D);
320
                      free(S):
321
322
                      free(T);
                      free(S1);
323
324
                      free(T1);
                      free(D1);
325
                      free(T2);
326
327
                      return h;
328
329
330
331
332
    #endif
```

### 1.3 Forma normale di Smith

**Teorema**: Sia  $A \in \mathbb{Z}^{n \times m}$ . Allora esistono S, T matrici invertibili in  $\mathbb{Z}$  tali che

$$A = SDT \; , \; D = \begin{pmatrix} d_1 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & d_2 & 0 & \dots & 0 \\ \dots & & & & & \\ 0 & 0 & \dots & d_k & 0 \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

con  $d_i$  determinati univocamente e tali che  $d_i|d_{i+1}$ .

Un possibile algoritmo per determinare le due matrici è il seguente:

Listing 7: Smith.h

```
#pragma once
#ifndef Smith

define Smith

int** input_sm (int**, int*, int);
int** input_id (int**, int);
int** input_null (int**, int);
void printMatrix (int**, int, int);
bool nullMatrix (int**, int, int);
int** traspMatrix (int**, int, int);
void switchZeros (int**, int**, int**, int, int, int);
void switchSigns (int**, int**, int, int, int);
```

```
void swapRows (int**, int, int, int);
void addRows (int**, int, int, int, int);
14
        void minUp (int**, int**, int, int, int, int);
15
        void div_rem (int**, int**, int, int, int);
16
        bool nullVector (int**, int, int);
17
        void Smith_fst (int**, int**, int**, int**, int**, int, int);
        int my_min (int, int);
19
       bool bool_dk (int**, int, int);
20
        void SmithNormalForm (int**, int**, int**, int, int);
        void multiplyMatrices(int**, int**, int**, int, int);
22
        void Smith_D (int**, int, int);
       int checkDiagZeros (int**, int);
void Smith_fst5mat (int**, int**, 
24
25
                int, int);
       void SmithNormalForm5mat (int**, int**, int**, int**, int**, int);
void minUp5mat (int**, int**, int**, int, int, int);
26
27
        void div_rem5mat (int**, int**, int**, int, int, int);
        void switchSigns5mat (int**, int**, int**, int, int, int, int);
void switchZeros5mat (int**, int**, int**, int**, int**, int, int);
29
30
31
        // inizializzazione matrice i cui elementi sono scelti dall'utente
32
33
        int** input_sm (int **mat, int **temp, int m, int n) {
                         mat=calloc(m, sizeof(int*));
34
35
                          for (int i=0; i<m; i++) {</pre>
                                           mat[i]=calloc(n, sizeof(int));
36
37
                          printf("Elementi della matrice:\n");
38
                          for (int i=0; i<m; i++) {</pre>
39
                                            for (int j=0; j<n; j++) {</pre>
40
                                                              scanf("%d", &mat[i][j]);
41
                                                              temp[i][j]=mat[i][j];
42
43
                                           }
                          }
44
                          return mat:
45
46
       }
47
        // inizializzazione matrice identità
48
        int** input_id (int **mat, int m) {
49
                         mat=calloc(m, sizeof(int *));
50
                          for (int i=0; i<m; i++) {</pre>
51
52
                                           mat[i]=calloc(m, sizeof(int));
53
54
                          for (int i=0; i<m; i++) {</pre>
                                            mat[i][i]=1;
55
56
                          return mat;
57
58
59
        // inizializzazione matrice nulla
       int** input_null(int **mat, int m, int n) {
    mat=calloc(m, sizeof(int*));
61
62
                          for (int i=0; i<m; i++) {</pre>
63
                                           mat[i]=calloc(n, sizeof(int));
64
                          }
65
                         return mat;
66
       }
67
68
        // stampare la matrice
69
        void printMatrix (int **mat, int m, int n, int t) {
70
                         for (int i=0; i<m; i++) {</pre>
71
                                           for (int j=0; j<n; j++) {</pre>
72
73
                                                              if (mat[i][j]<0) {</pre>
                                                                               printf("%d ", mat[i][j]);
74
                                                              } else {
75
                                                                                printf(" %d ", mat[i][j]);
76
                                                              }
77
78
79
                                           printf("\n");
                                            if (i!=(m-1)) {
80
                                                              for (int 1=0; 1<t; 1++) {</pre>
81
```

```
printf(" ");
82
                               }
83
                       }
84
             }
85
             return:
86
    }
87
88
    // verificare che la matrice non sia nulla
89
90
    bool nullMatrix (int **mat, int m, int n) {
             for (int i=0; i<m; i++) {</pre>
91
92
                       for (int j=0; j<n; j++) {</pre>
                                if (mat[i][j]!=0) {
93
                                         return false;
94
                       }
96
             }
97
98
             return true;
    }
99
100
    // trasporre una matrice
101
    int** traspMatrix (int **mat, int **trasp, int m, int n) {
102
103
             for (int i=0; i<n; i++) {</pre>
                       for (int j=0; j<m; j++) {</pre>
104
105
                                trasp[i][j]=mat[j][i];
                       }
106
107
108
             return trasp;
109
110
    // spostare un'eventuale colonna nulla in fondo alla matrice
    void switchZeros (int **A, int **T, int **At, int **Tt, int m, int n, int k) {
112
             bool var=true;
113
             for (int i=k; i<m; i++) {</pre>
114
                       if (A[i][k]!=0) {
115
                                var=false;
116
                                break;
117
                       }
118
119
             if (var) {
120
                       {\tt At=traspMatrix(A, At, m, n); // swapRows lavora sulle righe, quindi}
121
                            per invertire le colonne bisogna lavorare sulla trasposta
                       Tt=traspMatrix(T, Tt, n, n); // invertire le colonne è un'
122
                           operazione che lavora su T
                       for (int j=k; j<(n-1); j++) {</pre>
123
                                swapRows(At, j, j+1, m); // inverte le righe j e j+1 di una
124
                                      matrice
                                swapRows(Tt, j, j+1, n);
125
126
                       A=traspMatrix(At, A, n, m); // trasposta di trasposta per tornare
127
                           nella forma originaria
                       T=traspMatrix(Tt, T, n, n);
128
129
             return;
130
131
132
    // invertire i segni di una riga della matrice
133
    void switchSigns (int **A, int **mat, int c, int m, int n, int k) {
    for (int i=k; i<m; i++) {</pre>
134
135
                       if (A[i][k]<0) {</pre>
136
                                for (int j=k; j<n; j++) {</pre>
137
                                         A[i][j]=-A[i][j]; // matrice A
138
139
                                for (int 1=0; 1<c; 1++) {</pre>
140
                                         mat[i][1]=-mat[i][1]; // matrice S o T a seconda
141
                                              dei casi
                                }
142
                       }
143
144
             }
             return:
145
    }
146
```

```
// scambaire le righe row1 e row2 di una matrice
148
    void swapRows (int **mat, int row1, int row2, int n) {
149
             int temp;
150
             for (int i=0; i<n; i++) {</pre>
151
                     temp=mat[row1][i];
                     mat[row1][i]=mat[row2][i];
153
154
                     mat[row2][i]=temp;
155
             }
156
             return;
    }
157
158
    // aggiungere alla riga row2 un multiplo (mult) della riga row1
159
    void addRows (int **mat, int row1, int row2, int mult, int n) {
             for (int j=0; j<n; j++) {</pre>
161
                     mat[row2][j]=mat[row2][j]-mult*mat[row1][j];
162
163
164
             return;
    }
165
166
    // portare il minimo della colonna k di una matrice in posizione [k][k]
167
    void minUp (int **A, int **mat, int c, int m, int n, int k) {
168
             int min=A[k][k], r_min=k;
169
170
             for(int i=k; i<m; i++) {</pre>
                     if (A[i][k]<min && A[i][k]!=0 || min==0) {</pre>
171
                              min=A[i][k]; // individuare il minimo
172
                              r_min=i; // individuare la riga del minimo
173
                     }
174
175
             swapRows(A, k, r_min, n); // invertire la riga k e r_min della matrice per
                 portare il minimo in alto
             swapRows(mat, k, r_min, c); // stesso lavoro anche su S o T a seconda dei
177
                 casi
             return;
178
179
180
    // divisione con i resti
181
    void div_rem (int **A, int **mat, int c, int m, int n, int k) {
             int quot=0;
183
             for (int i=k+1; i<m; i++) {</pre>
184
185
                     quot=A[i][k]/A[k][k]; // individuare il quzionte della divisione
                     addRows(A, k, i, quot, n); // modificare le righe di A (inserendo i
186
                          resti)
                     addRows(mat, k, i, quot, c); // stesso lavoro su S o T a seconda
187
                         dei casi
             }
             return;
189
    }
190
191
    // verificare se la colonna è della forma [0, ..., 0, d, 0, ..., 0] con d in
192
        posizione k
    bool nullVector (int **mat, int m, int k) {
193
             for (int i=0; i<m; i++) {</pre>
194
                     if (i!=k && mat[i][k]!=0) {
195
                              return false;
196
                     }
197
             }
198
             return true:
199
200
    }
201
    // prima forma di Smith che porta a un matrice diagonale ma i cui elementi in
202
        diagonale non necessariamente sono multipli
    void Smith_fst (int **A, int **S, int **T, int **At, int **Tt, int m, int n, int k)
203
             while(!nullVector(A, m, k) || !nullVector(traspMatrix(A, At, m, n), n, k))
                 { //lavoro sulla riga e colonna k fino a che entrambe non siano
                 contemporaneamente della forma [d, 0, ..., 0]
                     switchZeros(A, T, At, Tt, m, n, k); // per prima cosa sposto l'
205
                          eventuale colonna nulla
                     while (!nullVector(A, m, k)) { // comincio a lavorare sulle colonne
206
```

```
switchSigns(A, S, m ,m, n, k); // cambio i segni della
207
                                  colonna k
                              while (!nullVector(A, m, k)) { // finchè la colonna non è
208
                                  della forma corretta applico a ripetizione le seguenti
                                  funzioni
                                      minUp(A, S, m, m, n, k); // porto il minimo in alto
209
                                      div_rem(A, S, m, m, n, k); // divisione con i resti
210
211
                             }
212
                     // per poter lavorare sulle righe traspongo la matrice e ripeto lo
213
                         stesso procedimento fatto per la colonna
                     At=traspMatrix(A, At, m, n);
214
                     Tt=traspMatrix(T, Tt, n, n);
215
                     while (!nullVector(At, n, k)) {
216
                             switchSigns(At, Tt, n, n, m, k);
217
218
                              while (!nullVector(At, n, k)) {
                                      minUp(At, Tt, n, n, m, k);
219
220
                                      div_rem(At, Tt, n, n, m, k);
221
                     }
222
223
                     A=traspMatrix(At, A, n, m);
                     T=traspMatrix(Tt, T, n, n);
224
225
             switchSigns(A, S, m, m, n, k); // cambio il segno dell'ultimo elemento in
                diagonale nel caso sia negativo
227
            return;
228
229
    // individuo il min tra due interi
    int my_min (int m, int n) {
231
            if (m < n) {
232
            } else {
234
235
                     return n;
236
    }
237
    // verifico che d(k) divida tutti gli elementi diagonali successivi, ossia d(k)|d(k)|
239
        +1), d(k)|d(k+2), ..., d(k)|d(min(m, n))
    bool bool_dk (int **A, int r, int k) { // r=min(m, n) e k è l'indice dell'elemento
        diagonale che sto verificando
241
            int quot=0, rem=0;
            for (int i=k+1; i<r; i++) { // scorro i da k+1 ad r</pre>
242
                     rem=A[i][i]%A[k][k]:
243
                     if(rem!=0) { // se il resto della divisione non è zero allora esco
                         dalla verifica con false perchè d(k) non divide d(i) per almeno
                          un indice i>k
                             return false;
                     }
246
247
            7
            return true;
248
    }
249
250
    // verifico che la diagonale non abbia zeri fuori posto
251
252
    int checkDiagZeros (int **A, int r) {
            for (int i=0; i<r; i++) {</pre>
                     if (A[i][i]==0) { // appena trovo un elemento diagonale nullo
254
                         verifico i successivi
                             for (int j=i; j<r; j++) {</pre>
                                      if (A[j][j]!=0) { // appena ne trovo uno dopo non
256
                                          nullo ritorno la riga i in cui ho uno zero
                                          fuori posto (la verifica è fallita)
                                              return i;
257
                                      }
258
                             }
259
                              return r; // se invece a fine del ciclo sui successivi sono
260
                                   tutti nulli ritorno r, senza bisogno di proseguire con
                                   il ciclo for iniziale tanto i successivi sono già
                                  stati verificati (la verifica ha avuto successo)
```

```
}
261
             }
262
263
             return r;
264
265
    // forma normale di Smith
    void SmithNormalForm (int **A, int **S, int **T, int m, int n) {
267
             int **At=NULL:
268
269
             At=input_null(At, n, m);
             int **Tt=NULL;
270
271
             Tt=input_null(Tt, n, n);
272
             int r=my_min(m, n);
273
274
             for (int k=0; k!=r; k++) {
275
                      Smith_fst(A, S, T, At, Tt, m, n, k); // prima raggiungo la forma
276
                          diagonale
             }
277
278
             // verifico che la forma diagonale raggiunta abbia gli zeri tutti in fondo
279
                 altrimenti riapplico smith_fst dopo aver fatto delle modifiche
             int err=checkDiagZeros(A, r);
             if (err!=r) { // se il check è fallito, ossia ci sono degli zeri fuori
281
                 posto
                      for (int j=err+1; j<r; j++) { // sommo alla riga err (con lo zero</pre>
282
                          fuori posto) le righe successive j
283
                              addRows(A, j, err, -1, n);
                              addRows(S, j, err, -1, m);
284
                     }
285
                     for (int k=err; k<r; k++) {
          Smith_fst(A, S, T, At, Tt, m, n, k); // prima raggiungo la</pre>
287
288
                                   forma diagonale
                     }
289
             }
290
291
             // una volta raggiunta una forma diagonale con gli zeri in fondo verifico
292
                 che la forma sia effettivamente di Smith
             for (int it=0; it<r; it++) {</pre>
293
                      if (A[it][it]==0) { // se l'elemento diagonale è nullo lo sono
294
                          anche i successivi (per quanto fatto da checkDiagZeros e la
                          riapplicazione di Smith_fst)
                              break; // quindi posso uscire dal for perchè la verifica è
295
                                   completa
296
                      if (!bool_dk(A, r, it)) { // nel caso non sia di Smith
297
                              for (int i=it+1; i<r; i++) { // sommo alla riga it tutte le</pre>
298
                                    righe successive i
                                       addRows(A, i, it, -1, n);
                                       addRows(S, i, it, -1, m);
300
301
                              for (int iter=it; iter<r; iter++) {</pre>
302
                                       Smith\_fst(A, S, T, At, Tt, m, n, iter); \ // \ e
303
                                           riapplico Smith (dalla riga it in poi) così da
                                           ottenere in alto il mcm dei d_i
                              }
304
306
             switchSigns(A, S, m, m, n, r-1); // cambio eventualmente il segno dell'
307
                 ultimo elemento in diagonale
             return:
308
309
310
    // moltiplicare due matrici: C=A*B
311
    void multiplyMatrices(int **A, int **B, int **C, int m, int n, int p) {
             // Itera sulle righe di A
313
             for (int i=0; i<m; i++) {</pre>
314
                      // Itera sulle colonne di B
315
                      for (int j=0; j<p; j++) {</pre>
316
                               C[i][j] = 0;
317
```

```
// Calcola il prodotto scalare tra la riga i di A e la
318
                                   colonna j di B
                              for (int k=0; k<n; k++) {</pre>
319
                                       C[i][j]=C[i][j]+A[i][k]*B[k][j];
320
321
                    }
322
323
324
    }
325
    // forma normale di Smith senza ricordare le matrici S e T
326
    void Smith_D (int **A, int m, int n) {
327
             int **S=NULL;
328
             S=input_id(S, m);
329
             int **T=NULL;
330
             T=input_id(T, n);
331
             int **At=NULL:
332
333
             At=input_null(At, n, m);
             int **Tt=NULL;
334
335
             Tt=input_null(Tt, n, n);
336
             SmithNormalForm(A, S, T, m, n);
337
             return;
    }
339
340
    // questa funzione produce la forma di Smith in maniera totalmente analoga alla
        funzione SmithNormalForm, l'unica differenza è che produce anche le matrici
        S_{inv} = T_{inv} tali per cui S_{inv} * D * T_{inv} = A (di seguito andiamo quindi a
        commentare solo le differenze rispetto alla funzione precedente)
    void SmithNormalForm5mat (int **A, int **S, int **T, int **S_inv, int **T_inv, int
342
        m, int n) {
             int **At=NULL;
343
344
             At=input_null(At, n, m);
             int **Tt=NULL;
345
             Tt=input_null(Tt, n, n);
346
347
             int **SinvT=NULL:
             SinvT=input_null(SinvT, m, m);
348
349
             int r=my_min(m, n);
350
351
             for (int k=0: k<r: k++) {</pre>
352
                     Smith_fst5mat(A, S, T, S_inv, T_inv, At, Tt, SinvT, m, n, k);
354
355
             int err=checkDiagZeros(A, r);
356
             if (err!=r) {
357
                     SinvT=traspMatrix(S_inv, SinvT, m, m);
                     for (int j=err+1; j<r; j++) {</pre>
359
                              addRows(A, j, err, -1, n);
360
                              addRows(S, j, err, -1, m);
361
                              addRows(SinvT, err, j, 1, m); // presa S1 e S2, mentre S=S2
362
                                   *S1, S_inv=S1_inv*S2_inv quindi così come per le T per
                                   moltiplicare a destra usavo la trasposta lo stesso
                                   faccio con S_inv (tenendo conto che l'inversa fa i
                                   passaggi al contrario, quindi anzichè -1 metto 1 e
                                   inverto it e i)
363
                     S_inv=traspMatrix(SinvT, S_inv, m, m);
                     for (int k=err; k<r; k++) {</pre>
365
                              Smith_fst5mat(A, S, T, S_inv, T_inv, At, Tt, SinvT, m, n, k
366
                     }
367
368
369
             for (int it=0; it<r; it++) {</pre>
370
                     if (A[it][it]==0) {
371
                              break:
372
373
374
                     if (!bool_dk(A, r, it)) {
                              SinvT=traspMatrix(S_inv, SinvT, m, m);
375
                              for (int i=it+1; i<r; i++) {</pre>
376
```

```
addRows(A, i, it, -1, n);
                                        addRows(S, i, it, -1, m);
addRows(SinvT, it, i, 1, m);
378
379
380
                               S_inv=traspMatrix(SinvT, S_inv, m, m);
381
                               for (int iter=it; iter!=r; iter++) {
                                        Smith_fst5mat(A, S, T, S_inv, T_inv, At, Tt, SinvT,
383
                                             m, n, iter);
                               }
384
385
386
             SinvT=traspMatrix(S_inv, SinvT, m, m);
387
             switchSigns5mat(A, S, SinvT, m, m, n, r-1);
388
             S_inv=traspMatrix(SinvT, S_inv, m, m);
             return;
390
    }
391
392
    // come nel caso precedente, questa funzione è analoga a Smith_fst con l'aggiunta
393
        di S inv e T inv
    void Smith_fst5mat (int **A, int **S, int **T, int **S_inv, int **T_inv, int **At,
394
        int **Tt, int **SinvT, int m, int n, int k) {
             while(!nullVector(A, m, k) || !nullVector(traspMatrix(A, At, m, n), n, k))
396
                      switchZeros5mat(A, T, T_inv, At, Tt, m, n, k);
                      SinvT=traspMatrix(S_inv, SinvT, m, m);
397
                      while (!nullVector(A, m, k)) {
398
                               switchSigns5mat(A, S, SinvT, m, m, n, k);
399
                               while (!nullVector(A, m, k)) {
400
                                        minUp5mat(A, S, SinvT, m, m, n, k);
401
                                        div_rem5mat(A, S, SinvT, m, m, n, k);
403
404
                      S_inv=traspMatrix(SinvT, S_inv, m, m);
405
                      At=traspMatrix(A, At, m, n);
Tt=traspMatrix(T, Tt, n, n);
406
407
                      while (!nullVector(At, n, k)) {
408
                               switchSigns5mat(At, Tt, T_inv, n, n, m, k);
409
                               while (!nullVector(At, n, k)) {
410
                                        minUp5mat(At, Tt, T_inv, n, n, m, k);
411
                                        div_rem5mat(At, Tt, T_inv, n, n, m, k);
412
413
                               }
                      }
414
                      A=traspMatrix(At, A, n, m);
415
                      T=traspMatrix(Tt, T, n, n);
416
417
             SinvT=traspMatrix(S_inv, SinvT, m, m);
             switchSigns5mat(A, S, SinvT, m, m, n, k);
419
             S_inv=traspMatrix(SinvT, S_inv, m, m);
420
             return;
421
422
423
    // funzione analoga a switchZeros con l'aggiunta di S_inv e T_inv
424
    void switchZeros5mat (int **A, int **T, int **T_inv, int **At, int **Tt, int m, int
425
         n, int k) {
             bool var=true;
426
             for (int i=k; i<m; i++) {</pre>
427
                      if (A[i][k]!=0) {
                               var=false;
429
430
                               break;
                      }
431
             }
432
433
             if (var) {
                      At=traspMatrix(A, At, m, n);
Tt=traspMatrix(T, Tt, n, n);
434
435
                      for (int j=k; j<(n-1); j++) {</pre>
                               swapRows(At, j, j+1, m);
437
                               swapRows(Tt, j, j+1, n);
438
439
                               swapRows(T_inv, j, j+1, n);
440
                      A=traspMatrix(At, A, n, m);
441
```

```
T=traspMatrix(Tt, T, n, n);
442
              }
443
              return;
445
446
     // funzione analoga a switchSigns con l'aggiunta di S_inv e T_inv
447
     void switchSigns5mat (int **A, int **mat, int **mat2, int c, int m, int n, int k) {
448
              for (int i=k; i<m; i++) {</pre>
449
                       if (A[i][k]<0) {</pre>
450
451
                                 for (int j=k; j<n; j++) {</pre>
                                          A[i][j]=-A[i][j];
452
453
                                 for (int 1=0; 1<c; 1++) {</pre>
454
                                          mat[i][1]=-mat[i][1];
455
                                          mat2[i][1]=-mat2[i][1]; // matrice S_inv o T_inv a
456
                                               seconda dei casi
457
                                 }
                       }
458
              }
459
              return;
460
    }
461
462
     // funzione analoga a minUp con l'aggiunta di S_inv e T_inv
463
464
     void minUp5mat (int **A, int **mat, int **mat2, int c, int m, int n, int k) {
              int min=A[k][k], r_min=k;
465
              for(int i=k; i<m; i++) {</pre>
466
                       if (A[i][k]<min && A[i][k]!=0 || min==0) {</pre>
467
                                min=A[i][k];
468
                                 r min=i:
469
                       }
470
471
472
              swapRows(A, k, r_min, n);
              swapRows(mat, k, r_min, c);
473
              swapRows(mat2, k, r_min, c); // stesso lavoro anche su S_{inv} o T_{inv} a
474
                   seconda dei casi
475
476
              return;
477
478
     // funzione analoga a div_rem con l'aggiunta di S_inv e T_inv
479
     void div_rem5mat (int **A, int **mat, int **mat2, int c, int m, int n, int k) {
480
              int quot=0;
481
              for (int i=k+1; i<m; i++) {</pre>
482
                       quot=A[i][k]/A[k][k];
483
                       addRows(A, k, i, quot, n);
484
                       addRows(mat, k, i, quot, c);
                       addRows(mat2, i, k, -quot, c); // stesso lavoro su S_inv o T_inv a
    seconda dei casi (l'inversa fa i passaggi al contrario)
486
              }
487
488
              return;
    }
489
490
     #endif
491
```

Il vantaggio di questa scomposizione è che determina l'omologia del complesso simpliciale associato anche se come anello commutativo si prende  $\mathbb{Z}$ :

$$H_n \cong \mathbb{Z}^r \oplus \mathbb{Z}/(d_1) \oplus \ldots \oplus \mathbb{Z}/(d_k)$$
,

dove r è un numero da determinare e gli ideali che quozientano sono generati dagli elementi diagonali non nulli della matrice D della forma di Smith.

#### 1.4 Categorie, funtori e moduli di persistenza

Nello studio dei dati che ci siamo posti ad inizio corso molto spesso bisogna tenere conto che le informazioni sono variabili nel tempo (aumentano i dati, si modificano nel tempo etc.). Per studiare

questa variante più formalmente si introducono i concetti di **categoria**, ovvero un insieme di oggetti (nel nostro caso specifico complessi simpliciali, complessi di moduli o spazi vettoriali), e di **funtore**, una applicazione  $F: C \to D$  tra due categorie con le seguenti proprietà:

```
1. \forall f: X \to Y \text{ in } C F(f): F(X) \to F(Y) \text{ in } D
```

- 2.  $F(Id_X) = Id_{F(X)}$
- 3.  $F(f \circ g) = F(f) \circ F(g)$

Nota:  $H_k$  è un funtore dalla categoria dei complessi di moduli alla categoria dei moduli.

Come categoria di partenza consideriamo ora un insieme di tempi  $\{t_0, t_1, ..., t_n\}$  con l'ordinamento totale determinato dal  $\leq$  e come categoria di arrivo l'insieme degli spazi vettoriali; una struttura del genere si definisce **modulo di persistenza**. Questo permette di creare la seguente catena di relazioni:

$$(\left\{t_0,...,t_n\right\},\leq) \rightarrow insiemi\ simpliciali \xrightarrow{C_{\cdot}(\cdot\ ,\ \mathbb{Q})} complessi\ di\ moduli \xrightarrow{H_{\cdot}} spazi\ vettoriali\ ,$$

ovvero come variano nel tempo i dati forniti.

Poichè gli spazi vettoriali sono univocamente determinati (a meno di isomorfismi) dalla loro dimensione è nuovamente possibile passare alle matrici associate. Sfruttando tutto ciò che stato detto finora concludiamo mostrando un algoritmo che crea il **barcode** di una omologia partendo da un complesso simpliciale determinato dalla matrice di adiacenza variabile lungo l'insieme ordinato di tempi  $\{t_0 \leq t_1 \leq ... \leq t_n\}$ . L'output rappresenta, tramite linee di diversa lunghezza, il tempo in cui l'omologia presa in analisi persiste (nel caso di  $H_0$  mostreranno per quanto tempo ogni vertice resta una componente connessa prima di far parte di un 1-simplesso) sfruttando le matrici  $\beta$  e  $\mu$ , dove

$$\beta_{i,j} = rg(\varphi_{i\to j}) ,$$
 
$$\mu_{i,j} = \beta_{i,j+1} + \beta_{i-1,j} - \beta_{i,j} - \beta_{i-1,j-1} .$$

Listing 8: Barcode.h

```
#pragma once
2
   #ifndef Barcode
3
           #define Barcode
           #include "Complesso_da_1_simplessi.h"
           #include "Smith.h"
           #include "Matrix.h"
6
            /*Come creiamo il barcode
           come prima cosa creiamo il modulo di persistenza ovvero la collezione dell'
9
               evoluzione dei nostri complessi simplciali
             questo punto ci chiediamo di quale H vogliamo calcolare il barcode e
10
               calcoliamo le rispettive matrici di bordo
           poi calcoliamo una base del nucleo
           applichiamo la trasformazione da H a H+t
12
           calcoliamo il rango di questa applicazione fusa con la matrice di bordo
13
           e sottraiamo il rango della matrice di bordo il risultato è l'elemento per
               il resto dobbiamo avere che j >= i e calcoliamo tutti gli altri
                elementi*/
15
16
           //Definizione modulo di persistenza
17
18
            /*Definisco l'evoluzione delle matrici in base al cambiamento delle
19
               distanze
           ovvero mi salvo una lista di matrici di zero e 1 che sono le matrici di
20
               adiacenza */
            typedef struct Matrici_Persistenza {
```

```
double l_min;
22
                    double l_max;
23
                    int size;
24
                    int ** matrix_d;
25
                    struct Matrici_Persistenza* next;
26
                    struct Matrici_Persistenza* prev;
27
            } matrici_persistenza;
28
29
30
            // Mi creo una lista di complessi simpliciali che rappresentano l'
                evoluzione
            typedef struct Modulo_Persistenza {
31
                    double l_min;
32
                    double l_max;
33
                    int size;
                    SimplicialComplex* sc;
35
36
                    struct Modulo_Persistenza* next;
37
                    struct Modulo_Persistenza* prev;
            }M_P;
38
39
            //matrici_persistenza* create_M_P(void);
40
            M_P* create_Modulo_Persistenza(matrici_persistenza*, int);
41
42
            int** matrix_phi_l1_to_l2(Simplex*, int, Simplex*, int, int);
            int beta_i_j(M_P*, double, double, int, int);
43
44
            int** beta_matrix(int, int, double, M_P*, int, int);
            int ** mu_matrix(int **, int);
45
            double** distance_matrix(int**, int);
46
47
            int ** input_point(int*);
            int** zero_one_matrix(double**, int, double);
48
            double* find_lambda_value(double**, int);
49
            matrici_persistenza* create_matrix_persistenza(double**, int, double*);
            int compare_double(const void*, const void*);
51
52
            void print1(M_P*, int);
53
            /* Esempio non da input
54
55
            matrici_persistenza* create_M_P(void) {
                    matrici_persistenza* mp1 = (matrici_persistenza*)malloc(sizeof(
56
                        matrici_persistenza));
                    matrici_persistenza* mp2 = (matrici_persistenza*)malloc(sizeof(
                        matrici_persistenza));
                    matrici_persistenza* mp3 = (matrici_persistenza*)malloc(sizeof(
58
                        matrici_persistenza));
                    matrici_persistenza* mp4 = (matrici_persistenza*)malloc(sizeof(
59
                        matrici_persistenza));
                    mp1 -> 1_min = 0.5;
60
                    mp1->1_max = 1;
61
                    mp2 -> 1_min = 1.5;
                    mp2 -> 1_max = 10;
63
                    mp3->1_min = 10.5;
64
                    mp3 -> 1_max = 10.5;
                    mp4->1_min = 11;
66
                    mp4->1_max = 11; // per segnalare la fine
67
                    mp1 \rightarrow size = 3;
68
                    mp2 -> size = 3:
69
                    mp3 \rightarrow size = 3;
70
                    mp4 \rightarrow size = 3;
71
                    int** m1 = NULL, ** m2 = NULL, ** m3 = NULL, ** m4 = NULL;
72
                    m1 = input_null(m1, 3, 3);
73
                    m2 = input_null(m2, 3, 3);
74
75
                    m3 = input_null(m3, 3, 3);
76
                    m4 = input_null(m4, 3, 3);
                    m1[0][0] = 1; m1[0][1] = 0; m1[0][2] = 0;
77
78
                    m1[1][0] = 0; m1[1][1] = 1; m1[1][2] = 0;
                    m1[2][0] = 0; m1[2][1] = 0; m1[2][2] = 1;
79
                    m2[0][0] = 1; m2[0][1] = 1; m2[0][2] = 0;
80
                    m2[1][0] = 1; m2[1][1] = 1; m2[1][2] = 0;
                    m2[2][0] = 0; m2[2][1] = 0; m2[2][2] = 1;
82
                    m3[0][0] = 1; m3[0][1] = 1; m3[0][2] = 0;
83
                    m3[1][0] = 1; m3[1][1] = 1; m3[1][2] = 1;
84
                    m3[2][0] = 0; m3[2][1] = 1; m3[2][2] = 1;
85
                    m4[0][0] = 1; m4[0][1] = 1; m4[0][2] = 1;
```

```
m4[1][0] = 1; m4[1][1] = 1; m4[1][2] = 1;
87
                      m4[2][0] = 1; m4[2][1] = 1; m4[2][2] = 1;
88
                      mp1->matrix_d = m1;
89
                      mp2->matrix_d = m2;
90
                      mp3->matrix_d = m3;
91
                      mp4 -> matrix_d = m4;
92
                      mp1 - > next = mp2;
93
                      mp2 \rightarrow next = mp3;
94
95
                      mp3 \rightarrow next = mp4;
                      mp4->next = NULL;
96
97
                      mp1->prev = NULL;
                      mp2 \rightarrow prev = mp1;
98
                      mp3->prev = mp2;
99
                      mp4 \rightarrow prev = mp3;
                      return mp1;
101
             }*/
102
103
             /*Data la successione di matrici creo da quelle i complessi simpliciali
104
105
             salvandomi ogni volta il lambda min e max in cui quel complesso non varia
             utilizzo la fomra troncata per risparmiare memoria e per alcuni
106
                 accorgimenti detti all'utente*/
             M_P* create_Modulo_Persistenza(matrici_persistenza* mp, int max) {
                      M_P* mod_p = NULL, * app = NULL, * my_new = NULL;
108
                      int size = mp->size;
109
                      mod_p = (M_P*)malloc(sizeof(M_P));
110
                      mod_p \rightarrow l_min = mp \rightarrow l_min;
111
                      mod_p \rightarrow l_max = mp \rightarrow l_max;
112
                      mod_p->size = size;
113
                      mod_p->sc = complex_from_adjacency_matrix_truncated(mp->matrix_d,
114
                          size, max);
                      mod_p->prev = NULL;
115
                      app = mod_p;
116
117
                      while (mp->next) {
118
119
                               mp = mp->next;
                               size = mp->size;
120
                               my_new = (M_P*) malloc(sizeof(M_P));
121
                               my_new->1_min = mp->1_min;
122
                               my_new \rightarrow l_max = mp \rightarrow l_max;
123
                               my_new->sc = complex_from_adjacency_matrix_truncated(mp->
124
                                   matrix_d, size, max);
125
126
                               my_new->prev = mod_p;
127
                               my_new->next = NULL;
                               mod_p->next = my_new;
128
                               mod_p = my_new;
129
130
131
                      return app;
132
133
134
             //Mi costruisco la matrice di cambio di base da s1 a s2 evoluzione dei
135
                 simplessi
             int** matrix_phi_l1_to_l2(Simplex* s1, int sizeb1, Simplex* s2, int sizeb2,
                   int size) {
                      int** matrix = NULL;
137
                      matrix = input_null(matrix, sizeb2, sizeb1);
138
                      Simplex* current = s1;
139
                      int col = 0;
140
                      //scorro il primo simplesso che è contenuto nel secondo per
141
                          costruzione e mi salvo il numero
                      //corrispondente alla posizione e creo la matrice di cambiamento di
                           base
                      while (current)
143
                      {
                               int* v = current->vertices:
145
                               int k = base_number(s2, v, size);
146
147
                               if (k != -1) {
                                        matrix[k][col] = 1;
148
                               }
149
```

```
150
                              current = current->next;
151
                              col++:
152
153
                     return matrix;
154
155
156
            //calcolo l'elemento ij della matrice beta sempre i > j
157
            //n è il grado del complesso i e j l'evoluzione al tempo i e j
158
            //h l'omologia cercata
159
            int beta_i_j(M_P* mp, double i, double j, int h, int n) {
160
                     SimplicialComplex* sc1 = NULL, * sc2 = NULL;
161
                     M_P* app = mp;
162
163
                     if (i < app->1_min)
164
165
                             return 0;
166
                     if(h > n)
                             return 0;
167
                     //come prima cosa trovo a quale complessi simplicale appartengono
168
                         le evoluzioni i e j
                     while (app && !sc2) {
169
                              if (app->1_min <= i && i <= app->1_max) {
170
                                      sc1 = app->sc;
171
172
173
                              if (app->1_min <= j && j <= app->1_max) {
174
175
                                      sc2 = app -> sc;
176
                             }
177
                              app = app->next;
179
                     //se trovo il secondo anche il primo esiste per costruzione
180
                         altrimenti torno 0
                     if (!sc2)
181
182
                              return 0:
183
                     //se il primo ha dimensione nulla torno zero perchè vuole dire che
184
                         non ci sono evoluzioni
                     if (sc1[h].size == 0)
185
                             return 0;
186
187
                     //printf("sc1[h].size = %d\n", sc1[h].size);
188
189
                     //se tutto è andato bene calcolo il rango dell'omologia tramite phi
190
                     //per prima cosa trovo la matrice di cambio di base
191
                     int** phi_i_j = matrix_phi_l1_to_l2(sc1[h].simplices, sc1[h].size,
                         sc2[h].simplices, sc2[h].size, h + 1);
                     //print_matrix(phi_i_j, sc2[h].size, sc1[h].size);
193
194
                     int ** edge1 = NULL;
195
                     int** kernel_edge1 = NULL;
196
                     int colonne_base_rango = 0;
197
                     //mi devo calcolare la matrice di bordo del complesso simpliciale i
198
                     // tra i simplessi h e h -1
199
200
                     //quindi se h = 0 la matrice è nulla altrimenti la calcolo e
201
                         calcolo una base del nucleo
                     if (h == 0) {
202
                             //edge1 = input_id(edge1, sc1[h].size);
203
                              edge1 = input_null(edge1, sc1[h].size, sc1[h].size);
204
                              //print_matrix(edge1, sc1[h].size, sc1[h].size);
205
206
                              kernel_edge1 = input_id(kernel_edge1, sc1[h].size);
                              colonne_base_rango = sc1[h].size;
207
                     }
208
                     else {
209
                              edge1 = edge_Matrix(sc1, h);
210
                              kernel_edge1 = kernel_base(edge1, sc1[h - 1].size, sc1[h].
211
                                  size, &colonne_base_rango);
                     }
212
213
```

```
//se il nucleo è nullo bij = O perchè non ho simplessi da dove sono
214
                          partito
                     if (!kernel_edge1)
215
                             return 0;
216
217
                     //altrimenti applico il cambiamento di base al nucleo
218
                     int** matrix_j = NULL;
219
                     matrix_j = mul_matrix(phi_i_j, sc2[h].size, sc1[h].size,
220
                         kernel_edge1, sc1[h].size, colonne_base_rango);
221
222
                     //non resta che applicare f e calolcare i rispettivi ranghi
                     int** edge2 = NULL;
223
                     int rank2 = 0, row = 0, col = 0;
224
                     //se h è il massimo allora la matrice di bordo di j è nulla quindi
226
                        f lo è
227
                     // oppure se è nullo lo spazio di partenza
                     //altrimenti la calcolo
228
229
                     if (h == n)
230
                              edge2 = input_null(edge2, sc2[h].size, sc2[h].size);
231
232
                              row = sc2[h].size;
                              col = sc2[h].size;
233
234
                              rank2 = 0;
235
                     else if (!sc2[h + 1].size || sc2[h + 1].size == 0) {
236
237
                              edge2 = input_null(edge2, sc2[h].size, sc2[h].size);
238
                              row = sc2[h].size;
239
                              col = sc2[h].size;
240
                              //rank2 = rank_matrix(edge2, sc2[h].size, sc2[h + 1].size +
241
                                  1);
                              rank2 = 0;
243
                     }
244
                     else {
245
                              edge2 = edge_Matrix(sc2, h + 1);
246
                              rank2 = rank_matrix(edge2, sc2[h].size, sc2[h + 1].size);
247
                              row = sc2[h].size;
248
                              col = sc2[h + 1].size;
249
251
252
                     //applico f mettendo le due matrici una di seguito all'altra
                     int** matrix_f = NULL;
253
                     matrix_f = link2matrix_same_row(matrix_j, sc2[h].size,
254
                         colonne_base_rango, edge2, row, col);
255
                     //ne calcolo il rango
256
                     int rank1 = rank_matrix(matrix_f, sc2[h].size, col +
                         colonne_base_rango);
258
                     //il rango dell'omologia è la differenza tra il rango della matrice
259
                          con f applicata
                     //e il rango di f
260
                     int b = rank1 - rank2;
261
262
                     return b;
264
            }
265
266
            //stampo il modulo di persistenza
267
268
            void print1(M_P* a, int n) {
                     M_P*mp = a;
269
                     while (mp) {
270
                             printComplex(mp->sc, n);
271
                             mp = mp->next;
272
                     }
273
274
            }
275
            //calcolo la matrice beta elemento a elemnto ma solo con j >= i
276
```

```
// k è il grado del complesso e h è l'omologia richiesta
277
             int** beta_matrix(int min, int max, double passo, M_P* mp, int h, int k) {
278
279
                      int** matrix = NULL;
                      //numero di passi da calcolare in base al lambda massimo e minimo
280
                      int n = ((max - min) / passo) + 1;
281
                      matrix = input_null(matrix, n + 1, n + 1);
282
                      int i = 0;
283
                     int j = 0;
284
285
                      for (i = 0; i <= n; i++) {</pre>
286
                              for (j = i; j <= n; j++) {
287
                                       matrix[i][j] = beta_i_j(mp, min + i * passo, min +
288
                                            j * passo, h, k);
                      }
290
291
                      return matrix;
292
             }
293
             //mu è una combinazione lineare delle entrate di beta
294
             int** mu_matrix(int** beta, int n) {
295
                      int i = 0, j = 0;
296
297
                      int** matrix = NULL;
                     matrix = input_null(matrix, n , n);
298
                      for (i = 1; i < n; i++)</pre>
299
                              for (j = i + 1; j < n; j++)
300
                                       matrix[i][j] = beta[i][j - 1] - beta[i][j] + beta[i]
301
                                             - 1][j] - beta[i - 1][j - 1];
                      return matrix;
302
303
             //calcolo la matrice delle distanze tra i punti nel piano cartesiano
305
306
             double** distance_matrix(int** point, int n) {
                      int i = 0, j = 0;
307
                      double** matrix = NULL;
308
309
                      matrix = (double**)calloc(n, sizeof(double*));
                     for (i = 0; i < n; i++) {</pre>
310
                              matrix[i] = (double*)calloc(n, sizeof(double));
311
312
                      for (i = 0; i < n; i++) {</pre>
313
                              for (j = i; j < n; j++) {
314
315
                                       matrix[i][j] = sqrt(pow(point[i][0] - point[j][0],
                                           2) + pow(point[i][1] - point[j][1], 2));
316
                                       matrix[j][i] = matrix[i][j];
                              }
317
                     }
318
                      return matrix;
320
321
             //richiede i punti da input
322
             int** input_point(int *k) {
    int** matrix = NULL;
323
324
                      int n = 0;
325
                      printf("Inserisci il numero di punti: n = ");
326
                      scanf("%d", &n);
327
                      *k = n;
328
                      matrix = input_null(matrix, n, 2);
329
                      int i = 0;
330
                      for (i = 0; i < n; i++) {</pre>
331
                              printf("Inserisci le coordinate del punto %d: ", i + 1);
332
                               scanf("%d %d", &matrix[i][0], &matrix[i][1]);
333
                     }
334
335
             return matrix;
336
337
             //calcola le matrici 0-1 partendo dalla matrice delle distanze e un valore
339
                 lambda
             int** zero_one_matrix(double** matrix, int n, double lambda) {
340
                     int ** m = NULL;
341
                     m = input_null(m, n, n);
342
```

```
int i = 0, j = 0;
343
                      for (i = 0; i < n; i++) {</pre>
344
                               for (j = i; j < n; j++) {
    if (matrix[i][j] < lambda) {</pre>
345
346
                                                m[i][j] = 1;
347
                                                m[j][i] = 1;
348
                                        }
349
350
                                        else
351
                                        {
                                                m[i][j] = 0;
352
                                                 m[j][i] = 0;
353
                                        }
354
                               }
355
356
357
                      return m;
358
359
             }
360
             //data la matrice trovo i valori di lambda estremeali
361
             //per cui in ogni intervallo trovato non cambia il complesso
362
             double* find_lambda_value(double** matrix, int n) {
363
                      int size = n * (n - 1) / 2;
364
                      double* lambda = (double*)calloc(size, sizeof(double));
365
                      int i = 0, j = 0, k = 0;
366
367
                      //mi salvo tutti gli elementi sopra la diagonale della matrice
368
                          delle distanze
                      for (i = 0; i < n; i++)</pre>
369
                               for (j = i + 1; j < n; j++) {</pre>
370
371
                                       lambda[k] = matrix[i][j];
                                       k++;
372
                               }
373
374
                      double 1 = 0;
375
                      double app = 0;
376
                      int iter = 0;
377
378
379
                      //ordino le distanze
                      qsort(lambda, size, sizeof(double), compare_double);
380
381
382
                      /*printf("lambda\n");
                      383
384
385
386
                      //creo un vettore con gli estremi degli intervalli andando a
                          leggere le distanze
                      while (1 < lambda[size - 1] || iter < size) {</pre>
388
                               1 += 0.5;
389
390
                               if (lambda[iter] == app) {
391
                                        lambda[iter] = 0;
392
                                        iter++:
393
394
                                        1 -= 0.5;
                                        continue;
395
396
                               }
                               else if(l > lambda[iter])
397
                               {
398
                                        app = lambda[iter];
399
                                        lambda[iter] = 1;
400
                                        iter++;
401
402
                               }
                      }
403
404
                      return lambda;
405
             }
406
407
             //data la matrice e gli intervallo creo la successione di amtrici di
408
                 adiacenza
             matrici_persistenza* create_matrix_persistenza(double** matrix, int n,
409
```

```
double* 1) {
                     matrici_persistenza* mp = NULL, * app = NULL, * my_new = NULL;
410
411
                     int size = (n*(n-1)/2);
                     double* lambda = find_lambda_value(matrix, n);
412
413
                      //dentro il vettore ci sono zeri che salto
414
                     int i = 0;
415
                     while (lambda[i] == 0)
416
417
                              i++;
418
419
                     //creo quando lambda è non nullo la matrice di adiacenza
                     //e mi salvo l'intervallo
420
                     //per comodità divido il perimo e l'ultimo elemnto della lista
421
                     //poichè hanno valori di minimo e massimo predefiniti
422
                     mp = (matrici_persistenza*)malloc(sizeof(matrici_persistenza));
423
                     mp -> 1_min = 0.5;
424
425
                     mp->1_max = lambda[i]-0.5;
                     mp->size = n;
426
427
                     mp->matrix_d = zero_one_matrix(matrix, n, mp->l_max);
428
                     mp->prev = NULL;
429
430
                     mp->next = NULL;
                     app = mp;
431
432
                     i++;
433
                     while (i < size)</pre>
434
435
                              my_new = (matrici_persistenza*)malloc(sizeof(
436
                                  matrici_persistenza));
                              my_new -> 1_min = mp -> 1_max + 0.5;
437
                              while (lambda[i] == 0)
438
439
                              {
                                       if(i < size)</pre>
440
441
                                               i++;
442
                                       else
                                                break;
443
                              }
444
445
                              my_new -> 1_max = lambda[i] - 0.5;
446
                              my_new->size = n;
447
448
                              my_new->matrix_d = zero_one_matrix(matrix, n, my_new->l_max
                                  ):
449
                              my_new->prev = mp;
450
                              my_new->next = NULL;
451
                              mp->next = my_new;
452
                              mp = my_new;
453
                              i++;
454
455
                     }
456
457
                     my_new = (matrici_persistenza*)malloc(sizeof(matrici_persistenza));
458
                     my_new->1_min = mp->1_max + 0.5;
459
                     my_new->1_max = my_new->1_min;
460
                     my_new->size = n;
461
                     printf("l_max = %lf\n", my_new->l_min);
462
                     my_new->matrix_d = zero_one_matrix(matrix, n, my_new->l_max);
463
                     printf("Matrice n");
464
465
                     print_matrix(my_new->matrix_d, n, n);
                     my_new->prev = mp;
466
                     my_new->next = NULL;
467
468
                     mp->next = my_new;
                     mp = my_new;
469
                     1[0] = mp->1_max;
470
471
                     return app;
472
473
474
             //funzione per comparare due double usata successivamente
475
             int compare_double(const void* a, const void* b) {
476
```

```
double da = *(const double*)a;
double db = *(const double*)b;

if (da < db) return -1;
if (da > db) return 1;

482
482
483
484
485
#endif
#endif
```

#### Listing 9: Grafico Barcode

```
import sys
   import json
2
3
   import matplotlib.pyplot as plt
5
   """print("Argomenti ricevuti:", sys.argv)
7
   def plot_barcode(matrix, lambda_min, h):
8
9
       Data una matrice quadrata (lista di liste) che rappresenta
10
       il modulo di persistenza, estrae gli intervalli e disegna il barcode.
11
12
       Regole:
13
14
          - Per ogni riga non nulla (con almeno un valore non zero):
              * Si parte dalla riga (birth = numero della riga, 1-indexed).
15
              * Si individuano gli elementi non nulli, a partire dall'elemento più a
16
                  destra
                e poi procedendo verso sinistra.
17
              * Per ciascun elemento non nullo, lâ\mathfrak{C}^{\mathsf{M}}intervallo è [birth, death] dove:
18
19
                  - birth = numero della riga (1-indexed);
                  - death = numero della colonna (1-indexed).
20
21
         - Ogni intervallo viene disegnato come segmento orizzontale e posizionato
              sulla "prima quota libera"
            (cioè, sul livello y più basso in cui non si sovrappone ad un altro
22
                intervallo).
23
       n = len(matrix) # dimensione della matrice
24
       intervals = []
                         # lista di intervalli: ciascuno è una tupla (birth, death)
26
       # Scorriamo le righe (i indici partono da 0; aggiungiamo 1 per ottenere la 1-
27
           indexazione)
       for i, row in enumerate(matrix):
28
            if any(val != 0 for val in row):
29
                # Troviamo gli indici degli elementi non nulli e li ordiniamo
30
                    decrescentemente (da destra a sinistra)
                nonzero_indices = [j for j, val in enumerate(row) if val != 0]
31
                nonzero_indices.sort(reverse=True)
32
33
34
                birth = lambda_min + i*h
                                           # riga corrente in 1-indexing
                for j in nonzero_indices:
35
36
                    death = lambda_min + j*h # colonna in 1-indexing
                    num_segments = row[j]
37
                    # Aggiungiamo tante istanze quanto il valore in cella
38
                    for _ in range(num_segments):
39
                        intervals.append((birth, death))
40
41
42
       # Ordiniamo gli intervalli per birth (e per death in ordine decrescente se la
43
           riga è la stessa)
       intervals.sort(key=lambda x: (x[0], -x[1]))
44
45
       # Assegniamo la quota (livello) ad ogni intervallo
```

```
levels = [] # levels[1] contiene il valore di death dell'ultimo intervallo
47
             assegnato a quel livello
         assigned_intervals = [] # lista di tuple (birth, death, livello)
48
49
        for birth, death in intervals:
50
             assigned_level = None
51
             # Cerchiamo il livello 1 più basso per cui l'intervallo corrente non si
52
                 sovrappone
             for 1, last_death in enumerate(levels):
53
                 if last_death < birth:</pre>
54
                     assigned_level = 1
55
                     break
56
             if assigned_level is None:
57
                 assigned_level = len(levels)
58
                 levels.append(0)
59
             levels[assigned_level] = death
60
             assigned_intervals.append((birth, death, assigned_level + 1)) # usiamo 1-
61
                 indexazione per il livello
62
        # Disegniamo il barcode con matplotlib
63
        fig, ax = plt.subplots()
64
65
        for birth, death, level in assigned_intervals:
             ax.hlines(level, birth, death, colors='blue', lw=2)
66
67
             ax.plot([birth, death], [level, level], 'bo')
68
        ax.set_xlabel("x (indice)")
69
        ax.set_ylabel("Quota (livello)")
70
        ax.set_title("Barcode del modulo di persistenza")
71
        # Impostiamo i limiti dell'asse x:
72
        # da un po' sotto lambda_min fino a lambda_min + n*h (o anche oltre, se
             necessario)
74
        ax.set_xlim(lambda_min, lambda_min + (n-1) * h)
75
        # Impostiamo i tick delle ascisse: ogni riga corrisponde a un tick
xticks = [lambda_min + i * h for i in range(n)]
76
77
        ax.set_xticks(xticks)
78
        ax.set_xticklabels([f"{x:.2f}" for x in xticks])
79
        max_level = max((lev for (_, _, lev) in assigned_intervals), default=1)
ax.set_ylim(0, max_level + 1)
80
81
82
83
        plt.grid(axis='x', linestyle='--', alpha=0.6)
        plt.show()
84
85
    def main():
86
        \# Se viene passato un argomento, lo interpretiamo come una stringa JSON
87
             contenente la matrice
        if len(sys.argv) > 1:
88
             matrix_str = sys.argv[1]
89
90
             try:
                 matrix = json.loads(matrix_str)
91
             except json.JSONDecodeError as e:
92
                 print("Errore nella decodifica della matrice:", e)
93
                 svs.exit(1)
94
             lambda_min = float(sys.argv[2])  # Valore minimo della scala delle ascisse
95
             h = float(sys.argv[3]) # Passo della scala delle ascisse
96
97
         else:
             # Matrice di default (se non viene passato alcun argomento)
98
             matrix = [
99
                 [0, 0, 0, 0, 0],
100
                  [0, 0, 0, 0, 0],
101
                 [0, 0, 0, 1, 1],
102
103
                 [0, 0, 0, 0, 0],
                 [0, 0, 1, 1, 0]
104
105
        plot_barcode(matrix, lambda_min, h)
106
107
    if __name__ == '__main__':
108
        main()
109
```

# 2 Algebra: crittografia

In questa parte del corso si analizzano i principali metodi crittografici sviluppati nel corso del tempo. Per capire a fondo se un codice rende sicuro o meno uno scambio di informazioni sono necessarie alcuni concetti algebrici che sono riportati nelle seguenti sezioni anche attraverso codici che implementano le definizioni astratte.

# 2.1 Ideali su Z, MCD e identità di Bézout

**Definizioni**: Sia A un anello commutativo.  $I \subset A$  si dice **ideale** se

```
    (I,+) sottogruppo di (A,+)
    i ∈ I , a ∈ A ⇒ ai ∈ I
```

Dalla definizione si deduce che l'intersezione di ideali è ancora un ideale, è quindi ben definito, preso  $S \subset A$ , l'ideale generato da S:

$$<{\cal S}> := \bigcap_{{\cal S}\subset I} {\cal I} \ , \ \ {\cal I} \ ideale$$

L'ideale generato da S può anche essere identificato con l'insieme delle combinazioni lineari degli elementi in S a coefficienti in A, in particolare se  $d \in A$  allora  $(d) := \langle \{d\} \rangle = \{ad \mid a \in A\}$  si dice **ideale principale**.

Nel corso abbiamo dimostrato che  $\mathbb{Z}$  è a ideali principali, ovvero ogni suo ideale è della forma (d) con  $d \in \mathbb{Z}$ , quindi se si considera un ideale della forma (a,b) esiste un altro numero d unico a meno del segno, che risulta essere il loro  $\mathbf{MCD}$ , tale che (a,b)=(d).

Per determinare il MCD si può applicare l'algoritmo euclideo delle divisioni successive, metodo applicato nel seguente codice.

Listing 10: MCD.h

```
#include <stdlib.h>
   #include <gmp.h>
2
3
   void mcd_euclide (mpz_t, mpz_t, mpz_t);
   void mcd_binario (mpz_t, mpz_t, mpz_t);
5
   void mcd_euclide_array (mpz_t, mpz_t*, int);
6
   void mcd_binario_array (mpz_t, mpz_t*, int);
   void mcd_euclide_concat (mpz_t, mpz_t*, int);
8
   void mcd_binario_concat (mpz_t, mpz_t*, int);
9
10
   // massimo comun divisore tra n e m, salvato in a, con algoritmo di Euclide. Il
11
       risultato è sempre non negativo.
   void mcd_euclide (mpz_t a, mpz_t n, mpz_t m) {
12
       // creo nuove variabili per non modificare n e m, e le rendo positive per avere
13
            mcd >= 0
       mpz_t x,y;
14
       mpz_inits(x,y,NULL);
15
       mpz_abs(x,n); mpz_abs(y,m);
16
17
       while (mpz_cmp_si(y,0)>0) { // se y>0 continuo a iterare
18
            mpz_fdiv_r(x,x,y); // x diventa il resto di x/y
19
            mpz_swap(x,y);
20
21
22
       mpz_set(a,x);
23
       mpz_clears(x,y,NULL);
       return;
25
   }
26
```

```
// massimo comun divisore tra n e m, salvato in a, con algoritmo binario. Il
       risultato è sempre non negativo.
   void mcd_binario (mpz_t a, mpz_t n, mpz_t m) {
       // casi base: uno dei due numeri è 0
30
       if (mpz_cmp_si(n,0)==0) {
31
            mpz_set(a,m);
32
            mpz_abs(a,a);
33
34
            return;
35
       }
       else if (mpz_cmp_si(m,0)==0) {
36
            mpz_set(a,n);
37
            mpz_abs(a,a);
38
            return:
39
41
       // creo nuove variabili per non modificare n e m, e le rendo positive per avere
42
            mcd >= 0
43
       mpz_t x,y;
       mpz_inits(x,y,NULL);
44
45
       mpz_abs(x,n); mpz_abs(y,m);
46
    /* ottimizzazione che ho trovato io facendo qualche test: se i due numeri hanno
        ordini di grandezza molto diversi l'algoritmo diventa
48
       inefficiente, quindi eseguo una sola passata dell'algoritmo euclideo facendo
            una prima divisione con resto. In questo modo i due
       numeri avranno ordine di grandezza simile al più piccolo, e l'algoritmo binario
49
            si velocizza molto. */
       if (mpz_cmp(x,y)>0) {
50
            mpz_fdiv_r(x,x,y);
51
            if (mpz_cmp_si(x,0) == 0) {
52
                mpz_set(a,y);
53
                mpz_clears(x,y,NULL);
54
55
                return;
            }
56
       }
57
       else {
58
            mpz_fdiv_r(y,y,x);
59
            if (mpz_cmp_si(y,0)==0) {
60
                mpz_set(a,x);
61
                mpz_clears(x,y,NULL);
62
63
                return;
            }
64
65
       }
66
       // calcolo (in k) la più alta potenza di 2 che divide i due numeri
67
       unsigned long int i,j,k;
       i = mpz_scan1(x,0);
69
70
       j = mpz_scan1(y,0);
       if (i<j) k=i;</pre>
71
       else k=j;
72
73
       // rendo dispari i due numeri, avendo già salvato la più alta potenza di 2 che
74
            divide entrambi
       mpz_fdiv_q_2exp(x,x,i);
75
       mpz_fdiv_q_2exp(y,y,j);
76
77
       // ciclo lavorando sempre su numeri dispari, ed esco quando uno dei due è 0
78
       while (mpz_cmp_si(x,0)>0) {
79
            if (mpz_cmp(x,y)<0) mpz_swap(x,y); // in questo modo x>=y
80
            mpz_sub(x,x,y); // eseguo la sottrazione x=x-y; ora x è pari
81
            if (mpz_cmp_si(x,0)==0) break; // se provo a scannerizzare il primo 1
82
                nella rappresentazione binaria di O ottengo -1, quindi devo uscire
                prima
            i = mpz_scan1(x,0);
83
            mpz_fdiv_q_2exp(x,x,i); // tolgo tutte le potenze di 2 che dividono x: cos
                ì torna dispari
85
86
       // quando esco dal ciclo in y ci sarà mcd dei numeri resi dispari; dopo
87
            rimoltiplico per la giusta potenza di 2 calcolata prima
```

```
mpz_set(a,y);
88
        mpz_mul_2exp(a,a,k);
89
90
        mpz_clears(x,y,NULL);
91
        return:
92
    }
93
94
    // massimo comun divisore degli n>0 interi dell'array "integers", salvato in a, con
95
         algoritmo di Euclide esteso. Il risultato è sempre non negativo.
    void mcd_euclide_array (mpz_t a, mpz_t* integers, int n) {
96
        // caso banale: n=1
97
        if (n==1) {
98
             mpz_set(a,integers[0]);
99
             mpz_abs(a,a);
100
             return;
101
        }
102
        // creo nuove variabili per non modificare gli interi dati, e le rendo positive
103
             per avere mcd>=0
        int i;
104
        mpz_t* nums = malloc(n*sizeof(mpz_t));
105
        for (i=0; i<n; i++) {</pre>
106
107
             mpz_init_set(nums[i],integers[i]);
             mpz_abs(nums[i],nums[i]);
108
109
        }
110
        int k=n-1; i=0;
111
         // sposto gli zeri in fondo
112
        while (i<k) {
113
             while (mpz_cmp_si(nums[i],0)>0 && i<n) i++;</pre>
114
             if (i>=n) break;
             while (mpz_cmp_si(nums[k],0) == 0 && k>= 0) k--;
116
             if (k<0) break;</pre>
117
             if (i>=k) break;
118
             // ho individuato in posizione i un elemento ==0 e in posizione k un
119
                 elemento >0: li scambio
             mpz_swap(nums[i],nums[k]);
120
             i++; k--;
121
122
        k=n; // k indicherà l'indice dal quale gli elementi sono nulli (se ci sono zeri
123
             ): nums[k]==0, nums[k-1]>0. (se non ce ne sono k=n)
124
         for (i=0; i<n; i++) {</pre>
             if (mpz_cmp_si(nums[i],0)==0) {
125
126
                 k=i:
127
                 break;
128
        }
129
        // caso vettore tutto nullo: restituisco mcd=0
130
        if (k==0) {
131
             mpz_set_si(a,0);
132
             for (i=0; i<n; i++) mpz_clear(nums[i]);</pre>
133
134
             return:
135
136
         // ciclo finché ho più di un elemento non nullo
137
        while (k>1) {
138
139
             // trovo il minimo elemento non nullo e lo porto in prima posizione
             int index_min=0;
140
             for (i=1; i<k; i++) {</pre>
141
142
                 if (mpz_cmp(nums[index_min],nums[i])>0) index_min=i;
143
             mpz_swap(nums[index_min], nums[0]);
144
145
             // divido per il minimo, calcolo i resti e sposto eventuali zeri ottenuti
146
             for (i=1; i<k; i++) {</pre>
147
                 mpz_fdiv_r(nums[i],nums[i],nums[0]); // nums[i] diventa nums[i] mod
                     nums[0], dove nums[0] è il minimo
149
                 // se dopo la divisione ho ottenuto resto 0, porto il numero in fondo
150
                 if (mpz_cmp_si(nums[i],0)==0) {
151
                      mpz_swap(nums[i],nums[k-1]);
152
```

```
k--; i--; // aggiorno gli indici
153
                 }
154
155
             }
        }
156
157
        // quando esco dal ciclo ho k=1 ossia solo il primo elemento è non nullo: ho
158
             trovato mcd.
        mpz_set(a,nums[0]);
159
160
        for (i=0; i<n; i++) mpz_clear(nums[i]);</pre>
        return:
161
    }
162
163
    // massimo comun divisore degli n>0 interi dell'array "integers", salvato in a, con
164
         algoritmo binario esteso. Il risultato è sempre non negativo.
    void mcd_binario_array (mpz_t a, mpz_t* integers, int n) {
165
        // caso banale: n=1
166
167
        if (n==1) {
             mpz_set(a,integers[0]);
168
             mpz_abs(a,a);
169
             return;
170
        }
171
        // creo nuove variabili per non modificare gli interi dati, e le rendo positive
             per avere mcd>=0
173
        int i;
        mpz_t* nums = malloc(n*sizeof(mpz_t));
174
        for (i=0; i<n; i++) {</pre>
175
             mpz_init_set(nums[i],integers[i]);
176
             mpz_abs(nums[i],nums[i]);
177
178
179
        int k=n-1; i=0;
180
        // sposto gli zeri in fondo
181
        while (i<k) {</pre>
182
             while (mpz_cmp_si(nums[i],0)>0 && i<n) i++;</pre>
183
184
             if (i>=n) break:
             while (mpz_cmp_si(nums[k],0)==0 \&\& k>=0) k--;
185
             if (k<0) break;</pre>
186
             if (i>=k) break;
             // ho individuato in posizione i un elemento ==0 e in posizione k un
188
                 elemento >0: li scambio
189
             mpz_swap(nums[i],nums[k]);
             i++; k--;
190
191
        k=n; // k indicherà l'indice dal quale gli elementi sono nulli (se ci sono zeri
192
             ): nums[k]==0, nums[k-1]>0. (se non ce ne sono k=n)
        for (i=0; i<n; i++) {</pre>
             if (mpz_cmp_si(nums[i],0)==0) {
194
                 k=i:
195
                 break;
196
             }
197
        }
198
        // caso vettore tutto nullo: restituisco mcd=0
199
        if (k==0) {
200
             mpz_set_si(a,0);
201
             for (i=0; i<n; i++) mpz_clear(nums[i]);</pre>
202
203
             return;
205
     /* ottimizzazione che ho trovato io facendo qualche test: se i numeri hanno ordini
206
          di grandezza molto diversi l'algoritmo diventa
        inefficiente, quindi eseguo una sola passata dell'algoritmo euclideo facendo
207
             una prima divisione con resto. In questo modo i
        numeri avranno ordine di grandezza simile al più piccolo, e l'algoritmo binario
208
             si velocizza molto. */
        int index_min=0;
        for (i=1; i<k; i++) {</pre>
210
             if (mpz_cmp(nums[index_min],nums[i])>0) index_min=i;
211
212
        mpz_swap(nums[index_min],nums[0]);
213
        // divido per il minimo, calcolo i resti e sposto eventuali zeri ottenuti
```

```
for (i=1; i<k; i++) {</pre>
215
             mpz_fdiv_r(nums[i],nums[i],nums[0]); // nums[i] diventa nums[i] mod nums
216
                 [0], dove nums[0] è il minimo
             // se dopo la divisione ho ottenuto resto 0, porto il numero in fondo
217
             if (mpz_cmp_si(nums[i],0)==0) {
218
                 mpz_swap(nums[i],nums[k-1]);
                 k--; i--; // aggiorno gli indici
220
             }
221
        }
223
        // inizio (finalmente) con la parte di algoritmo binario: salvo la più alta
             potenza di 2 che divide tutti i numeri
        unsigned long int j, exp;
225
        exp=mpz_scan1(nums[0],0);
226
        mpz_fdiv_q_2exp(nums[0],nums[0],exp);
227
        for (i=1; i<k; i++) {</pre>
228
229
             j=mpz_scan1(nums[i],0);
             mpz_fdiv_q_2exp(nums[i],nums[i],j);
230
231
             if (j<exp) exp=j;</pre>
232
233
234
         // ciclo finché ho più di un elemento non nullo; saranno sempre dispari
        while (k>1) {
235
236
             // trovo il minimo elemento non nullo e lo porto in prima posizione
             int index_min=0;
237
             for (i=1; i<k; i++) {</pre>
238
                 if (mpz_cmp(nums[index_min],nums[i])>0) index_min=i;
239
240
             mpz_swap(nums[index_min], nums[0]);
241
             // sottraggo il minimo, poi se ho ottenuto O lo sposto in fondo, altrimenti
243
                  tolgo le potenze di 2
             for (i=1; i<k; i++) {</pre>
                 mpz_sub(nums[i],nums[i],nums[0]);
245
246
247
                 if (mpz_cmp_si(nums[i],0)==0) {
                     mpz_swap(nums[i],nums[k-1]);
248
                     k--; i--;
249
250
251
                 else {
                     j=mpz_scan1(nums[i],0);
                     mpz_fdiv_q_2exp(nums[i],nums[i],j);
253
254
                 }
             }
255
256
        // quando esco dal ciclo ho k=1 ossia solo il primo elemento è non nullo: ho
258
             trovato mcd, a patto di rimoltiplicare per la giusta potenza di 2
        mpz_set(a,nums[0]);
        mpz_mul_2exp(a,a,exp);
260
        for (i=0; i<n; i++) mpz_clear(nums[i]);</pre>
261
        return;
262
    }
263
264
    // massimo comun divisore degli n>0 interi dell'array "integers", salvato in a,
265
        ottenuto concatenando l'algoritmo euclideo a coppie
    void mcd_euclide_concat (mpz_t a, mpz_t* integers, int n) {
        // caso banale: n=1
267
        if (n==1) {
268
269
             mpz_set(a,integers[0]);
             mpz_abs(a,a);
270
271
             return;
272
273
        mcd_euclide(a,integers[0],integers[1]);
        for (int i=2; i<n; i++) {</pre>
275
276
             mcd_euclide(a,a,integers[i]);
277
278
        return;
279
```

```
| }
280
281
    // massimo comun divisore degli n>0 interi dell'array "integers", salvato in a,
282
        ottenuto concatenando l'algoritmo binario a coppie
    void mcd_binario_concat (mpz_t a, mpz_t* integers, int n) {
283
         // caso banale: n=1
284
         if (n==1) {
285
286
             mpz_set(a,integers[0]);
             mpz_abs(a,a);
287
288
             return;
        }
289
290
        mcd_binario(a,integers[0],integers[1]);
291
         for (int i=2; i<n; i++) {</pre>
             mcd_binario(a,a,integers[i]);
293
294
295
296
         return;
    }
```

Ripercorrendo all'indietro i passaggi dell'algoritmo euclideo si possono determinare due coefficienti interi x e y tali che  $(a,b)=(d)\Rightarrow d=ax+by$ , dove quest'ultima relazione prende il nome di **identità di Bèzout**, estremamente utile per determinare gli inversi degli elementi in  $(\mathbb{Z}_{(n)})^*$ .

#### Listing 11: Bezout.h

```
#include <stdlib.h>
   #include <gmp.h>
2
3
   void bezout (mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t);
4
   void bezout_array (mpz_t, mpz_t*, mpz_t*, int);
   int inv_mod (mpz_t, mpz_t, mpz_t);
6
   int inv_mod_mcd (mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t);
   void exp_mod (mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t);
8
   void exp_mod_ui (mpz_t, mpz_t, unsigned int, mpz_t);
9
10
   // funzioni ausiliarie per bezout:
11
   void init_id_matrix (mpz_t**, int);
12
   void swap_rows (mpz_t**, int, int, int);
13
   void add_multiple_row (mpz_t**, int, mpz_t, int, int);
14
15
   // Calcolo d=mcd(n,m) con algoritmo euclideo (scelgo d>=0), e anche x,y interi tali
        che x*n+y*m=d.
17
   void bezout(mpz_t d, mpz_t x, mpz_t y, mpz_t n, mpz_t m) {
           int i,j;
18
19
           mpz_t a, b, q, temp1, temp2;
           mpz_inits(a,b,q,temp1,temp2,NULL);
20
           mpz_abs(a,n); mpz_abs(b,m); // inizializzo a,b positivi per avere d>=0; se
21
               necessario cambio segno a x,y alla fine
            // la matrice M (2*2) conterra' alla fine i coefficienti di bezout nella
               prima riga
           mpz_t** M=malloc(2*sizeof(mpz_t*));
23
           for (i=0; i<2; i++) M[i]=malloc(2*sizeof(mpz_t));</pre>
24
           mpz_init_set_si(M[0][0],1); mpz_init(M[0][1]); mpz_init(M[1][0]);
25
               mpz_init_set_si(M[1][1],1); // inizializzo M = identità
26
           // algoritmo di euclide
27
           while (mpz_cmp_si(b,0)>0) \{ // se b>0 continuo a iterare
           mpz_fdiv_qr(q,a,a,b); // a diventa il resto di a/b, q quoziente
29
           mpz_swap(a,b);
30
31
                    // aggiorno matrice dei coefficienti: devo moltiplicare a sinistra
32
                        per [[0, 1]; [1, -q]] (caso particolare di solo due interi)
                    mpz_set(temp1,M[1][0]); mpz_set(temp2,M[1][1]); // copio prima riga
33
```

```
34
                     mpz_neg(q,q);
                     mpz_mul(M[1][0],M[1][0],q); mpz_add(M[1][0],M[1][0],M[0][0]); //
35
                         calcolato riga 2 colonna 1
                     mpz_mul(M[1][1],M[1][1],q); mpz_add(M[1][1],M[1][1],M[0][1]); //
36
                         calcolato riga 2 colonna 2
                     mpz_set(M[0][0],temp1); mpz_set(M[0][1],temp2); // calcolata riga 1
37
38
        mpz_set(d,a); // calcolato mcd
39
40
            mpz_set(x,M[0][0]); mpz_set(y,M[0][1]);
            // aggiusto i coefficienti per eventuali cambi di segno
41
42
            if (mpz_cmp_si(n,0)<0) mpz_neg(x,x);</pre>
            if (mpz_cmp_si(m,0)<0) mpz_neg(y,y);</pre>
43
44
            for (i=0; i<2; i++) {</pre>
                     for (j=0; j<2; j++) mpz_clear(M[i][j]);</pre>
46
47
48
            mpz_clears(a,b,q,temp1,temp2,NULL);
49
            return;
   }
50
51
   // Calcolo d=mcd (d>=0) dell'array "integers" di n>0 interi, salvando in "coeff" i
52
        coefficienti tali che d=coeff[0]*integers[0]+...+coeff[n-1]*integers[n-1]
   void bezout_array (mpz_t d, mpz_t* coeff, mpz_t* integers, int n) {
53
54
            // caso banale: n=1
        if (n==1) {
55
            mpz_set(d,integers[0]);
56
                     if (mpz_cmp_si(d,0)<0) {</pre>
57
                             mpz_neg(d,d);
58
                             mpz_set_si(coeff[0],-1);
59
                     }
60
                     else mpz_set_si(coeff[0],1);
61
62
            return:
       }
63
64
            // creo nuove variabili per non modificare gli interi dati (positive per
65
                avere mcd>=0), e alloco la matrice necessaria per calcolare i
                coefficienti
        int i,j;
66
       mpz_t* nums = malloc(n*sizeof(mpz_t));
67
        for (i=0; i<n; i++) {</pre>
68
69
            mpz_init_set(nums[i],integers[i]);
            mpz_abs(nums[i],nums[i]);
70
71
            mpz_t** M=malloc(n*sizeof(mpz_t*));
72
            for (i=0; i<n; i++) M[i]=malloc(n*sizeof(mpz_t));</pre>
73
            init_id_matrix(M,n);
74
75
            // algoritmo di euclide:
76
77
            int k=n-1; i=0;
78
        // sposto gli zeri in fondo
79
        while (i<k) {
80
            while (mpz_cmp_si(nums[i],0)>0 && i<n) i++;</pre>
81
            if (i>=n) break;
82
            while (mpz_cmp_si(nums[k],0) == 0 && k>= 0) k--;
83
84
            if (k<0) break;</pre>
            if (i>=k) break;
85
            // ho individuato in posizione i un elemento ==0 e in posizione k un
86
                elemento >0: li scambio, e tengo traccia nella matrice M
            mpz_swap(nums[i],nums[k]);
87
                    swap_rows(M,n,i,k);
88
            i++; k--;
89
90
            k=n; // k indicherà l'indice dal quale gli elementi sono nulli (se ci sono
91
                zeri): nums[k]==0, nums[k-1]>0. (se non ce ne sono k=n)
        for (i=0; i<n; i++) {</pre>
92
            if (mpz_cmp_si(nums[i],0)==0) {
93
                k=i;
94
                break:
95
            }
```

```
97
         // caso vettore tutto nullo: restituisco d=0, coeff = array nullo.
98
         if (k==0) {
99
             mpz_set_si(d,0);
100
             for (i=0; i<n; i++) mpz_set_si(coeff[i],0);</pre>
101
                      for (i=0; i<n; i++) mpz_clear(nums[i]);</pre>
102
                      for (i=0; i<n; i++) for (j=0; j<n; j++) mpz_clear(M[i][j]);</pre>
103
104
             return:
105
106
             mpz_t q; mpz_init(q);
107
             // ciclo finché ho più di un elemento non nullo
108
         while (k>1) {
109
             // trovo il minimo elemento non nullo e lo porto in prima posizione,
                 tenendo traccia in M
             int index_min=0;
111
             for (i=1; i<k; i++) {</pre>
112
                 if (mpz_cmp(nums[index_min],nums[i])>0) index_min=i;
113
114
             mpz_swap(nums[index_min], nums[0]);
115
                      swap_rows(M,n,index_min,0);
116
             // divido per il minimo, calcolo i resti e sposto eventuali zeri ottenuti
118
119
             for (i=1; i<k; i++) {</pre>
                 mpz_fdiv_qr(q,nums[i],nums[i],nums[0]); // nums[i] diventa nums[i] mod
120
                      nums[0], dove nums[0] è il minimo
                              mpz_neg(q,q);
121
                              add_multiple_row(M,n,q,0,i); // alla riga i tolgo q volte
122
                                   la prima riga (con indice 0)
                 // se dopo la divisione ho ottenuto resto 0, porto il numero in fondo
124
125
                 if (mpz_cmp_si(nums[i],0)==0) {
                      mpz_swap(nums[i],nums[k-1]);
126
                                       swap_rows(M,n,i,k-1);
127
                     k--; i--; // aggiorno gli indici
128
                 }
129
             }
130
        }
131
132
133
             // quando esco dal ciclo ho k=1 ossia solo il primo elemento è non nullo:
                 ho trovato mcd, e nella prima riga di M ho i coefficienti cercati
        mpz_set(d,nums[0]);
134
135
             for (i=0; i<n; i++) {</pre>
                      mpz_set(coeff[i],M[0][i]);
136
                      if (mpz_cmp_si(integers[i],0)<0) mpz_neg(coeff[i],coeff[i]); //</pre>
137
                          aggiusto i segni poiché all'inizio avevo reso tutto positivo
138
139
             mpz_clear(q);
140
             for (i=0; i<n; i++) mpz_clear(nums[i]);</pre>
141
             for (i=0; i<n; i++) for (j=0; j<n; j++) mpz_clear(M[i][j]);</pre>
142
143
    }
144
145
    // Calcola in x l'inverso di a modulo n: se esiste restituisce 1, altrimenti 0.
146
        Scelgo x \ge 0, e suppongo n \ge 0.
    int inv_mod (mpz_t x, mpz_t a, mpz_t n) {
             mpz_t d,y;
148
             mpz_inits(d,y,NULL);
149
150
             bezout(d,x,y,a,n);
151
             mpz_fdiv_r(x,x,n); // rendo x tale che 0<x<n
             if (mpz_cmp_si(d,1)==0) { // caso mcd(a,n)=1: l'inverso esiste ed è x
153
                      mpz_clears(d,y,NULL);
154
                      return 1;
156
             // caso mcd(a,n)!=1: l'inverso non esiste
157
             mpz_clears(d,y,NULL);
158
             return 0:
159
   1
160
```

```
161
    // Come la funzione precedente, ma restituisco anche d=mcd(a,n)
162
163
    int inv_mod_mcd (mpz_t d, mpz_t x, mpz_t a, mpz_t n) {
             mpz_t y;
164
             mpz_init(y);
165
166
             bezout(d,x,y,a,n);
167
             mpz_fdiv_r(x,x,n); // rendo x tale che 0<x<n</pre>
168
169
             if (mpz_cmp_si(d,1)==0) { // caso mcd(a,n)=1: l'inverso esiste ed è x
                     mpz_clear(y);
170
171
                      return 1;
172
             // caso mcd(a,n)!=1: l'inverso non esiste
173
             mpz_clear(y);
             return 0;
175
    }
176
177
    // calcola in x la base b elevata alla potenza exp>=0 modulo n, con esponenziazione
178
         binaria
    void exp_mod (mpz_t x, mpz_t b, mpz_t exp, mpz_t n) {
179
             int bit:
180
             mpz_t squares,e;
             mpz_init_set(squares,b);
182
             mpz_init_set(e,exp);
183
             mpz_set_si(x,1);
184
185
             while (mpz_cmp_si(e,0)>0) {
186
                      bit=mpz_tstbit(e,0); // controllo l'ultima cifra della
187
                          rappresentazione binaria di e
                      if (bit==1) { // se bit è 1 moltiplico x per il quadrato (mod n),
                          altrimenti lascio così
                              mpz_mul(x,x,squares);
189
                              mpz_fdiv_r(x,x,n);
190
191
                      mpz_mul(squares,squares); // aggiorno il quadrato (mod n)
192
                      mpz_fdiv_r(squares,squares,n);
193
                      mpz_fdiv_q_2exp(e,e,1); // shifto di 1 i bit di e
194
195
196
             mpz_clears(squares,e,NULL);
197
198
             return;
    }
199
200
    // come exp_mod sopra, ma l'esponente è di tipo unsigned int
201
    void exp_mod_ui (mpz_t x, mpz_t b, unsigned int exp, mpz_t n) {
202
             mpz_t e;
203
             mpz_init_set_ui(e,exp);
204
             exp_mod(x,b,e,n);
205
             mpz_clear(e);
206
207
208
             return:
    }
209
210
    // inizializza M matrice identità n*n
211
    void init_id_matrix (mpz_t** M, int n) {
212
213
             int i,j;
             for (i=0; i<n; i++) {</pre>
                      for (j=0; j<n; j++) {</pre>
215
                              mpz_init(M[i][j]);
216
217
             }
218
219
             for (i=0; i<n; i++) mpz_set_si(M[i][i],1);</pre>
220
221
             return:
    }
222
223
    // scambia le righe i e k della matrice M (n*n)
224
    void swap_rows (mpz_t** M, int n, int i, int k) {
225
             int j;
226
             for (j=0; j<n; j++) mpz_swap(M[i][j],M[k][j]);</pre>
227
```

```
228
229
             return;
230
231
    // nella matrice M n*n, aggiungo alla riga k la riga i moltiplicata per mult
232
    void add_multiple_row (mpz_t** M, int n, mpz_t mult, int i, int k) {
233
             int j;
234
235
             mpz_t temp;
             mpz_init(temp);
236
             for (j=0; j<n; j++) {</pre>
237
                      mpz_mul(temp,M[i][j],mult);
238
                      mpz_add(M[k][j],M[k][j],temp);
239
240
             mpz_clear(temp);
242
243
             return;
    }
244
```

## 2.2 Teorema cinese dei resti

**Teorema (versione 1)**: Siano  $a_1, a_2, ..., a_n \in \mathbb{Z}$  tali che  $(a_i, a_j) = 1 \ \forall i \neq j$ . Allora

$$\mathbb{Z}/(a_1, a_2, ..., a_n) \cong \mathbb{Z}/(a_1) \oplus \mathbb{Z}/(a_2) \oplus ... \oplus \mathbb{Z}/(a_n)$$

**Teorema (versione 2)**: Siano  $a_1, a_2, ..., a_n, \alpha_1, ..., \alpha_n \in \mathbb{Z}$  con  $(a_i, a_j) = 1 \ \forall i \neq j$ . Allora il sistema di congruenze  $\{x \equiv \alpha_i \mod a_i \mid i = 1, ..., n\}$  ammette un'unica soluzione  $mod \ a_1 a_2 ... a_n$ .

Le due formulazioni sono equivalenti grazie all'identità di Bézout e la seconda è facilmente implementabile.

Listing 12: Sis Congruenze.c

```
#include <stdio.h>
1
   #include <stdlib.h>
2
   #include <stdbool.h>
3
   #include "..\Include\Smith.h"
5
   #include "..\Include\Bezout.h"
6
   int** input_sys (int**, int);
   void print_sys (int**, int);
8
   int* input_vec (int*, int);
9
   int* input_vec_one (int*, int);
   void solve_sys (int**, int*, int*, int*, int*, int);
11
   int adjust_sol (int, int);
12
13
   int main() {
14
15
            printf("Numero di equazioni nel sistema: ");
16
            scanf("%d", &m);
17
            printf("Dati del sistema (ad x=a mod b corrisponde l'input da tastiera 'a b
18
                '):\n");
19
            int **sys=NULL;
            sys=input_sys(sys, m);
20
            print_sys(sys, m);
21
22
            // vettori necessari per la risoluzione del sistema
23
            int *A=NULL:
24
25
            A=input_vec(A, m);
            int *B=NULL;
26
            B=input_vec_one(B, m);
27
            int *Alpha=NULL;
```

```
Alpha=input_vec(Alpha, m);
29
             int *Gamma=NULL;
30
31
             Gamma=input_vec(Gamma, m);
             solve_sys(sys, A, B, Alpha, Gamma, m);
32
33
             // troviamo la soluzione x
34
             int x=0;
35
             int mod=1;
36
37
             for (int i=0; i<m; i++) {</pre>
                      x=x+Gamma[i]*B[i]*Alpha[i];
38
39
                      mod=mod*A[i];
40
             // aggiustiamo la soluzione x rendendola della forma x=a mod b con 0 \le a \le b
41
             x=adjust_sol(x, mod);
42
             printf ("Soluzione: x=%d mod %d\n", x, mod);
43
44
45
   }
46
47
    // inserire la matrice dei dati del sistema (matrice m*2)
48
    int** input_sys (int** mat, int m) {
49
             mat=calloc(m, sizeof(int*));
50
             for (int i=0; i<m; i++) {</pre>
51
52
                      mat[i]=calloc(2, sizeof(int));
53
             for (int i=0; i<m; i++) {</pre>
54
                      for (int j=0; j<2; j++) {</pre>
55
                               scanf("%d", &mat[i][j]);
56
57
             }
             return mat;
59
60
   }
61
    // stampare il sistema
62
    void print_sys (int** sys, int m) {
63
             printf("\nSistema: ");
64
             for (int i=0; i<m; i++) {
65
                      printf("x=%d mod %d\n", sys[i][0], sys[i][1]);
66
                      if (i!=(m-1)) {
67
                               printf("\t ");
68
69
70
             printf("\n");
71
72
             return;
   }
73
    // inizializzare un vettore nullo di m componenti
75
    int* input_vec (int *vec, int m) {
76
             vec=calloc(m, sizeof(int));
77
             return vec:
78
   }
79
80
    // inizializzare un vettore di 1 di m componenti
81
    int* input_vec_one (int* vec, int m) {
82
             vec=calloc(m, sizeof(int));
83
             for (int i=0; i<m; i++) {</pre>
84
                      vec[i]=1;
85
86
87
             return vec;
88
89
    // creare i vettori che serviranno poi nella risoluzione del sistema
    void solve_sys (int **sys, int *A, int *B, int *Alpha, int *Gamma, int m) {
    for (int i=0; i<m; i++) { // prese congruenze del tipo x=a mod alpha</pre>
91
92
                      A[i]=sys[i][1]; // A è il vettore delle a
                      for (int j=0; j < m; j++) {
94
                               if (j!=i) {
95
                                        B[i]=B[i]*sys[j][1]; // la componente B[i] è il
96
                                             prodotto delle A[j] per j!=i
                               }
```

```
98
                      Alpha[i]=sys[i][0]; // Alpha è vettore delle alpha
99
100
101
             int **D=NULL;
102
             D=input_null(D, m, 1);
103
104
105
             for (int i=0; i<m; i++) {</pre>
106
                      D[i][0]=B[i]; // inizializziamo D a B
107
             }
108
109
             int **S=NULL:
110
             S=input_id(S, m);
111
             int **T=NULL;
112
             T=input_id(T, 1);
113
             bezout (m, B, D, S, T);
114
115
             for (int i=0; i<m; i++)</pre>
                      Gamma[i]=S[0][i]; // Gamma corrisponde ai coefficienti di Bezout,
117
                           ossia è la prima riga della matrice {\tt S}
118
             }
             return;
119
120
    }
121
    // aggiustiamo la soluzione x rendendola della forma x=a mod b con 0<=a<b
122
    int adjust_sol (int x, int mod) {
             if (abs(x))=mod) { // se abs(x)>=mod togliamo ad x i multipli di mod perchè
124
                   a*x=x \mod a
                      int temp=0;
125
                      temp=x/mod;
126
127
                      x=x-temp*mod;
             }
128
             if (x<0) { // se x<0 prendiamo la sua classe equivalente positiva
129
130
                      x = mod + x;
             }
131
132
             return x;
    }
133
```

## 2.3 Test di primalità

# 2.3.1 Test di Fermat

Se  $p \ge 3$  è un numero primo allora  $|(\mathbb{Z}/(p))| = p-1$  essendo un campo; conseguentemente, fissato  $n \in \mathbb{Z}$ , se esiste  $a \in \{2, ..., n-2\}$  tale che

$$a^{n-1} \not\equiv 1 \bmod n$$

allora n'è necessariamente un numero composto (in tal caso a si dice **testimone di Fermat**). **Nota**: esistono dei numeri, detti **pseudoprimi di Fermat**, che non forniscono una prova di non-primalità per ogni scelta di a.

Listing 13: Fermat come fatto a lezione

```
#pragma once
#ifndef Fermat

#define Fermat

long int** matNull (long int**, int, int);
int* trasfBin (int*, long int, int);
void printVec (int*, int);
long int** inputMatPot (long int**, int*, int, long int, long int);
```

```
long int potAmod (long int, long int);
    long int congruenza_a (long int, long int, long int);
10
    long int adjust_x (long int, long int);
11
    long int change_a (long int, long int, long int);
12
   bool fermat (long int, int);
long int MCD(long int, long int);
13
15
    long int** matNull (long int **mat, int m, int n) {
16
17
             mat=calloc(m, sizeof(long int*));
             for (int i=0; i<m; i++) {</pre>
18
                      mat[i]=calloc(n, sizeof(long int));
19
20
             return mat:
21
   }
22
23
    int* trasfBin (int *vecBin, long int n, int 1) {
24
25
             vecBin=calloc(l, sizeof(int));
             for (int i=1-1; i>=0; i--) {
26
27
                      vecBin[i]=n%2;
                      n=n/2;
28
             }
29
30
             return vecBin;
   }
31
32
    void printVec (int *vecBin, int 1) {
33
             for (int i=0; i<1; i++) {</pre>
34
35
                      printf("%d", vecBin[i]);
36
             printf("\n");
37
             return;
   }
39
40
    long int** inputMatPot (long int **matPot, int *vecBin, int 1, long int a, long int
41
         n) {
             matPot=matNull(matPot, 1, 2);
42
             int j=1-1;
43
             for (int i=0; i<1; i++) {</pre>
44
                      matPot[i][0]=vecBin[j]; //nella prima colonna scrivimao il numero
                          in base binaria (al contrario)
46
                      j = j - 1;
47
                      if (i==0) { // nella seconda colonna mettiamo le potenze di a mod n
                           (a, a<sup>2</sup>, (a<sup>2</sup>)<sup>2</sup> ...)
48
                               matPot[i][1]=a;
                      } else {
49
                               matPot[i][1]=potAmod(matPot[i-1][1], n);
50
                      }
51
52
             return matPot:
53
   }
54
55
    // calcola l'elevazione al quadrato di k mod mod
56
    long int potAmod (long int k, long int mod) {
57
             long int x=k*k;
58
             x=adjust_x(x,mod);
59
             return x;
60
61
   }
62
    // calcola a^(n-1) mod n
63
   long int congruenza_a (long int a, long int m, long int n) {
    int lBin=floor(log2(m))+1; // calcolo la lunghezza di n-1 (ossia m) in
64
65
                 binario per poi inizializzare il vettore
             int *vecBin=NULL;
             vecBin=trasfBin(vecBin, m, lBin); //m sarà n-1, quindi trasformo n-1 in
67
                 binario
             long int **matPot=NULL;
             matPot=inputMatPot(matPot, vecBin, lBin, a, n); // matPot è una matrice
69
                 lBin*2, dove la prima colonna corrisponde ad n_binario e la seconda
                 alle potenze di a (come meglio specificato nei commenti della funzione
                 matPot)
             long int c=1; // inizializziamo c=a^(n-1) mod n
70
```

```
for (int i=0; i<lBin; i++) { // modifichiamo c a dovere</pre>
71
                      if (matPot[i][0]==1) { // se la cifra in binario è 1 moltiplico c
72
                          per la potenza di a corrispondente, sennò non modifico c
                              c=c*matPot[i][1];
73
                      }
74
                      c=adjust_x(c, n); // riporto c congruo modulo n
75
76
77
             return c:
78
79
    // prendo la classe di congruenza mod mod di x
80
    long int adjust_x (long int x, long int mod) {
    if ((x>0 && x>=mod) || (x<0 && (-x)>=mod)) { // se abs(x)>=mod togliamo ad
81
82
                 x i multipli di mod perchè a*x=x mod a (abs scrittto così perche abs
                 lavora su int)
                     long int temp=0;
83
                      temp=x/mod;
84
                      x=x-temp*mod;
85
86
             long int ceilModMezzi=(mod/2)+1; // perchè ceil lavora su double
87
             if (x>ceilModMezzi) { // prendiamo la classe di equivalente di modulo
88
                 minore
                     x=x-mod;
89
90
             } else if (x<0 \&\& (-x)>=ceilModMezzi) {
                      x = mod + x;
91
92
             return x;
93
94
95
    // modifico in maniera casuale la base a
    long int change_a (long int a, long int max, long int min) {
97
             srand(time(NULL));
98
             a=rand()%(max-min+1)+min; // prendiamo una base a scelta casualmente nell'
                 intervallo [2, n-2]
100
             return a:
101
102
    // studiamo la primalità dei numeri dispari
    bool fermat (long int n, int it_max) {
104
             long int a=2, max=n-2, min=2;
105
106
             for (int it=1; it<=it_max; it++) {</pre>
                     long int d=MCD(a, n); // calcolo il massimo comune divisore tra a e
107
                      if (d!=1) { // se è diverso da 1 n non è primo e d è un suo
108
                          divisore
                              printf("%ld non è un numero primo e %ld è un suo divisore\n
                                   ", n, d);
110
                              return false:
                      } else { // altrimenti verifico se a^{(n-1)} é congruo o meno a 1 mod
111
                           n, in caso affermativo n è uno pseudoprimo e continuo la
                          verifica con un'altra base a, se non lo è n non è primo, ma in
                          questo caso non ho informazioni sul suo divisore
                              long int c=congruenza_a(a, n-1, n);
112
                              if(c!=1) {
113
                                       printf("%ld non è un numero primo\n", n);
114
                                       return false;
115
                              } else {
116
                                       a=change_a(a, max, min);
117
                              }
118
119
             }
120
121
             return true;
122
123
    long int MCD(long int a, long int b) {
             long int temp=0;
125
             while (b!=0) {
126
127
                      temp=b;
                     b=a\%b:
128
                      a=temp;
129
```

```
130 }
131 return a;
132 }
133 #endif
```

#### Listing 14: Fermat.c

```
#include <stdio.h>
1
   #include <stdbool.h>
2
   #include <string.h>
3
   #include <time.h>
4
5
   #include <gmp.h>
   #include "mcd.h"
6
   bool fermat (mpz_t, mpz_t);
8
   void RandNumber (mpz_t, mpz_t, gmp_randstate_t);
9
10
   void exp_mod (mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t);
11
   int main() {
12
13
            mpz_t n, r, it_max;
            mpz_inits(n, r, it_max, NULL);
14
            printf("n=");
15
            gmp_scanf("%Zd", &n);
16
17
            // 2 e 3 sono primi
18
            if (mpz_cmp_si(n, 2) == 0 \mid | mpz_cmp_si(n, 3) == 0)  {
19
                     gmp_printf("%Zd è un numero primo\n", n);
20
21
                     return 0;
22
23
24
            // i numeri pari diversi da 2 ovviamente non sono primi
            mpz_fdiv_r_ui(r, n, 2);
25
26
            if (mpz_cmp_si(r, 0) == 0) {
                     gmp_printf("%Zd non è un numero primo e 2 è un suo divisore\n", n);
27
                     return 0:
28
29
            }
30
            // studiamo la primalità dei numeri dispari
31
            mpz_set_ui(it_max, mpz_sizeinbase(n, 2));
32
            if (fermat(n, it_max)) {
33
                     gmp_printf("%Zd è un numero primo\n", n);
34
35
36
            mpz_clears(n, r, it_max, NULL);
37
38
39
            return 0:
   }
40
41
    // studiamo la primalità dei numeri dispari: la funzione ritorna true se il numero
42
        è primo, altrimenti ritorna false
    bool fermat (mpz_t n, mpz_t it_max) {
43
44
            mpz_t a, it, d, c, exp;
            mpz_inits(a, it, d, c, exp, NULL);
gmp_randstate_t state;
45
46
47
            gmp_randinit_mt(state);
            gmp_randseed_ui(state, time(NULL));
48
            mpz_set_si(it, 0);
49
50
            mpz_set_si(a, 2);
51
            while (mpz_cmp(it, it_max)<0) { // finchè it < it_max</pre>
52
                     mcd_euclide(d, a, n); // calcolo il massimo comune divisore tra a e
53
                          n
```

```
if (mpz\_cmp\_si(d, 1)!=0) { // se d!=1, n non è primo e d è un suo
54
                          divisore
                              gmp_printf("%Zd non è un numero primo e %Zd è un suo
                                  divisore\n", n, d);
56
                              mpz_clears(a, it, d, c, exp, NULL);
57
                              gmp_randclear(state);
58
59
60
                              return false;
                     } else { // altrimenti verifico se a^(n-1) é congruo o meno a 1 mod
61
                          {\tt n}, in caso affermativo {\tt n} è uno pseudoprimo e continuo la
                          verifica con un'altra base a, se non lo è n non è primo, ma in
                          questo caso non ho informazioni sul suo divisore
                              mpz_sub_ui(exp, n, 1); // exp = n - 1
                              exp_mod(c, a, exp, n); // calcoliamo a^(n-1) mod n
if (mpz_cmp_si(c, 1)!=0) {
63
64
65
                                       gmp_printf("%Zd non è un numero primo\n", n);
66
67
                                       mpz_clears(a, it, d, c, exp, NULL);
                                       gmp_randclear(state);
68
69
70
                                       return false;
                              } else {
71
72
                                       RandNumber(a, n, state);
                                       mpz_add_ui(it, it, 1); // it = it + 1
73
                              }
74
                     }
75
            }
76
77
             // Pulizia della memoria
78
             mpz_clears(a, it, d, c, exp, NULL);
79
80
             gmp_randclear(state);
81
             return true;
82
    }
83
84
    void RandNumber(mpz_t a, mpz_t n, gmp_randstate_t state) {
85
        mpz_t range;
86
        mpz_init(range);
87
88
        mpz_sub_ui(range, n, 3); // range = (n - 2) - 2 + 1 = n - 3
89
90
91
        // Genera un numero casuale in [0, range]
        mpz_urandomm(a, state, range);
92
        // Sposta il numero generato nell'intervallo [2, n-2]
93
        mpz_add_ui(a, a, 2);
95
        mpz_clear(range);
96
    }
98
    // calcola in x la base b elevata alla potenza exp>=0 modulo n (exp binario)
99
    void exp_mod (mpz_t x, mpz_t b, mpz_t exp, mpz_t n) {
100
             mpz_t squares, e;
101
             mpz_init_set(squares, b);
102
             mpz_init_set(e, exp);
103
104
             mpz_set_si(x, 1);
105
             while (mpz_cmp_si(e, 0)>0) { // finchè e > 0
106
                     if (mpz_tstbit(e, 0)) { // se bit è 1 moltiplico x per il quadrato
107
                          (mod n), altrimenti lascio così
                              mpz_mul(x, x, squares);
108
109
                              mpz_mod(x, x, n);
110
                     mpz_mul(squares, squares, squares); // aggiorno il quadrato (mod n)
111
                     mpz_mod(squares, squares, n); // squares mod n
                     mpz_fdiv_q_2exp(e, e, 1); // shifto di 1 i bit di e
113
114
115
             mpz_clears(squares, e, NULL);
116
117
```

```
118 | return;
119 }
```

#### 2.3.2 Test di Eulero

Ripercorrendo la strategia nel test di Fermat ci si può accorgere che  $a^{n-1} \equiv 1 \mod n \Rightarrow a^{\frac{n-1}{2}} \in \{1, -1\} \mod n$ , quindi se esiste un a tale che

$$a^{\frac{n-1}{2}} \not\in \{1,-1\} \ mod \ n$$

allora n è un numero composto.

Nota: questo test è più forte di quello di Fermat, ma esistono comunque degli pseudoprimi di Eulero.

#### Listing 15: Eulero.c

```
#include <stdio.h>
   #include <stdbool.h>
2
3
   #include <string.h>
   #include <time.h>
4
5
   #include <gmp.h>
   #include "mcd.h"
6
   bool eulero (mpz_t, mpz_t);
   void RandNumber (mpz_t, mpz_t, gmp_randstate_t);
9
   void exp_mod (mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t);
10
11
   int main() {
12
            mpz_t n, r, it_max;
13
            mpz_inits(n, r, it_max, NULL);
14
            printf("n=");
15
            gmp_scanf("%Zd", &n);
16
17
            // 2 e 3 sono primi
18
            if (mpz_cmp_si(n, 2) == 0 || mpz_cmp_si(n, 3) == 0) {
19
                     gmp_printf("%Zd è un numero primo\n", n);
20
21
                     return 0;
22
            }
23
            // i numeri pari diversi da 2 ovviamente non sono primi
24
            mpz_fdiv_r_ui(r, n, 2);
25
            if (mpz_cmp_si(r, 0) == 0) {
26
27
                     gmp_printf("%Zd non è un numero primo e 2 è un suo divisore\n", n);
                     return 0;
28
            }
29
30
            // studiamo la primalità dei numeri dispari
31
            mpz_set_ui(it_max, mpz_sizeinbase(n, 2));
32
            if (eulero(n, it_max)) {
33
                    gmp_printf("%Zd è un numero primo\n", n);
34
35
36
37
            mpz_clears(n, r, it_max, NULL);
38
            return 0;
39
   }
40
41
   bool eulero (mpz_t n, mpz_t it_max) {
42
43
            mpz_t a, it, d, c, exp, n1;
            mpz_inits(a, it, d, c, exp, n1, NULL);
44
45
            gmp_randstate_t state;
            gmp_randinit_mt(state);
```

```
gmp_randseed_ui(state, time(NULL));
47
            mpz_set_si(it, 0);
48
            mpz_set_si(a, 2);
49
50
            while (mpz_cmp(it, it_max)<0) { // finchè it < it_max  
51
                    mcd_euclide(d, a, n); // calcolo il massimo comune divisore tra a e
                    if (mpz\_cmp\_si(d, 1)!=0) { // se d!=1, n non è primo e d è un suo
53
                        divisore
                             gmp_printf("%Zd non è un numero primo e %Zd è un suo
54
                                 divisore\n", n, d);
55
                             mpz_clears(a, it, d, c, exp, n1, NULL);
56
                             gmp_randclear(state);
57
58
59
                            return false;
                    } else { // verifico se a^((n-1)/2) é congruo o meno a più o meno 1
60
                         \verb|mod| n, in caso affermativo n potrebbe essere primo quindi
                         continuo la verifica con un'altra base a, altrimenti n non è
                        primo
                            mpz_sub_ui(exp, n, 1);
61
                             mpz_fdiv_q_ui(exp, exp, 2); // exp = (n-1)/2
62
                             63
                             mpz_sub_ui(n1, n, 1); // la classe -1 corrisponde alla
64
                                 classe n-1
                             if (mpz_cmp_si(c, 1)!=0 && mpz_cmp(c, n1)!=0) {
65
                                     gmp_printf("%Zd non è un numero primo\n", n);
66
67
                                     mpz_clears(a, it, d, c, exp, n1, NULL);
68
                                     gmp_randclear(state);
70
71
                                     return false;
                             } else {
72
                                     RandNumber(a, n, state);
73
                                     mpz_add_ui(it, it, 1); // it = it + 1
74
                             }
75
                    }
76
77
78
            // Pulizia della memoria
79
80
            mpz_clears(a, it, d, c, exp, n1, NULL);
            gmp_randclear(state);
81
82
83
            return true;
   }
84
    void RandNumber(mpz_t a, mpz_t n, gmp_randstate_t state) {
86
        mpz_t range;
87
        mpz_init(range);
88
89
        mpz_sub_ui(range, n, 3); // range = (n - 2) - 2 + 1 = n - 3
90
91
        // Genera un numero casuale in [0, range]
92
        mpz_urandomm(a, state, range);
93
        // Sposta il numero generato nell'intervallo [2, n-2]
94
95
        mpz_add_ui(a, a, 2);
        mpz_clear(range);
97
   }
98
99
    // calcola in x la base b elevata alla potenza exp>=0 modulo n (exp binario)
100
    void exp_mod (mpz_t x, mpz_t b, mpz_t exp, mpz_t n) {
            mpz_t squares, e;
102
            mpz_init_set(squares, b);
103
            mpz_init_set(e, exp);
            mpz_set_si(x, 1);
105
106
107
            while (mpz_cmp_si(e, 0)>0) { // finchè e > 0
                    if (mpz_tstbit(e, 0)) { // se bit è 1 moltiplico x per il quadrato
108
                         (mod n), altrimenti lascio così
```

```
mpz_mul(x, x, squares);
109
                               mpz_mod(x, x, n);
110
                      }
111
                      \verb"mpz_mul(squares, squares); // \verb"aggiorno" il quadrato (mod n)"
112
                      \verb"mpz_mod(squares, squares, n); // squares mod n
113
                      mpz_fdiv_q_2exp(e, e, 1); // shifto di 1 i bit di e
114
115
116
             mpz_clears(squares, e, NULL);
117
118
             return;
119
120
```

#### 2.3.3 Test di Solovay-Strassen

Con questo metodo si raffina la tecnica del test di Eulero sfruttando le proprietà del simbolo di Jacobi e del simbolo di Legendre. Nel corso infatti è stato dimostrato che se p è primo allora

$$a^{\frac{p-1}{2}} \equiv \left(\frac{a}{p}\right) \bmod p$$

Come per gli altri test, fissato un intero n, basta dunque trovare un a che falsifica la relazione sopra per ottenere la non-primalità.

**Nota**: per questo test non esistono pseudoprimi, infatti per ogni scelta di n almeno la metà degli  $a \in \{2, ..., n-1\}$  fà da testimone.

Listing 16: Solovay-Strassen

```
#include <stdio.h>
1
   #include <stdlib.h>
   #include <gmp.h>
3
   // Funzione per calcolare il massimo comune divisore (MCD)
5
   void mcd(mpz_t result, mpz_t a, mpz_t b) {
6
7
       mpz_gcd(result, a, b);
8
9
10
   // Esponenziazione modulare binaria
   11
12
       mpz_powm(result, base, exp, mod);
13
14
   // Calcolo del simbolo di Jacobi
15
   int jacobiSymbol(mpz_t a, mpz_t n) {
16
17
       return mpz_jacobi(a, n);
18
19
   // Test di Solovay-Strassen
20
   int solovayStrassen(mpz_t n, int iterations) {
21
       if (mpz_cmp_ui(n, 2) < 0) return 0;
if (mpz_cmp_ui(n, 2) == 0) return 1;</pre>
22
23
       if (mpz_even_p(n)) return 0;
24
25
       gmp_randstate_t state;
26
       gmp_randinit_mt(state);
27
       gmp_randseed_ui(state, rand());
28
29
       mpz_t a, n_minus1, exp, gcd, modExp;
30
31
       mpz_inits(a, n_minus1, exp, gcd, modExp, NULL);
32
       mpz_sub_ui(n_minus1, n, 1);
33
       mpz_fdiv_q_ui(exp, n_minus1, 2);
```

```
35
        for (int i = 0; i < iterations; i++) {</pre>
36
37
            mpz_urandomm(a, state, n_minus1);
            mpz_add_ui(a, a, 2);
38
39
            mcd(gcd, a, n);
40
            if (mpz_cmp_ui(gcd, 1) != 0) return 0;
41
42
43
            moduloExponentiation(modExp, a, exp, n);
44
            int jacobi = jacobiSymbol(a, n);
            if (jacobi == 0 || mpz_cmp_ui(modExp, (jacobi + mpz_get_ui(n)) % mpz_get_ui
                 (n)) != 0) return 0;
        }
46
47
        mpz_clears(a, n_minus1, exp, gcd, modExp, NULL);
48
49
        gmp_randclear(state);
        return 1;
50
   }
51
52
    // Main
53
   int main() {
54
55
        mpz_t n;
        int iterations;
56
57
        mpz_init(n);
58
59
        printf("Inserisci il numero da testare: ");
        gmp_scanf("%Zd", n);
61
62
        printf("Inserisci il numero di iterazioni k: ");
63
        scanf("%d", &iterations);
64
65
        if (solovayStrassen(n, iterations)) {
66
            \label{eq:continuous_model} $$gmp\_printf("%Zd e' molto probabilmente primo.\n", n);
67
68
          else {
            gmp_printf("%Zd non e' primo.\n", n);
69
70
71
        mpz_clear(n);
72
73
        return 0;
```

### 2.3.4 Test di Miller-Rabin

Sia  $n = 2^h d + 1$  con d dispari e, fissato a, si consideri  $\alpha = a^d$  e la successione

$$(\alpha, \alpha^2, ..., \alpha^{n-1})$$

Se  $\alpha \neq 1$  (si pensi tutto mod n) ci sono 2 casi possibili:

Caso 1): nella successione non appare mai 1. In tal caso fallisce il test di Fermat ed n risulta composto.

Caso 2): esiste un primo elemento della successione che vale 1 (i successivi saranno necessariamente tutti 1). Allora, chiamando  $\beta$  l'elemento precedente al primo 1, necessariamente

$$\beta = -1$$

Se quindi si trova un a per cui  $\beta \neq -1$  il test afferma che n non è primo.

 $\mathbf{Nota}$ : i testimoni di Solovay-Strassen lo sono anche per questo test, inoltre almeno tre quarti dei possibili a sono testimoni di Miller-Rabin.

```
#include <stdio.h>
1
   #include <stdlib.h>
2
   #include <gmp.h>
3
4
    // Calcolo MCD con algoritmo di Euclide
5
   void mcd(mpz_t result, const mpz_t a, const mpz_t b) {
   mpz_gcd(result, a, b);
7
8
    // Esponenziazione modulare binaria
10
11
    void moduloExponentiation(mpz_t result, const mpz_t base, const mpz_t exp, const
       mpz_t mod) {
        mpz_powm(result, base, exp, mod);
12
   }
13
14
    // Funzione ausiliaria per verificare se n è composto
15
    int isComposite(const mpz_t n, const mpz_t a, const mpz_t d, long h) {
16
        mpz_t x, prev, temp;
17
18
        mpz_inits(x, prev, temp, NULL);
19
        // x = a^d \mod n
20
        moduloExponentiation(x, a, d, n);
21
22
        // Se x == 1 o x == n - 1, non posso concludere che sia composto
23
        mpz_sub_ui(temp, n, 1);
24
        if (mpz_cmp_ui(x, 1) == 0 || mpz_cmp(x, temp) == 0) {
25
            mpz_clears(x, prev, temp, NULL);
26
            return 0;
27
        }
28
29
        // Itero attraverso le squadrature
30
31
        for (long i = 1; i < h; i++) {</pre>
            mpz_set(prev, x);
32
            mpz_mul(x, x, x);
33
34
            mpz_mod(x, x, n);
35
            // Se x == 1 e prev != n - 1, allora è composto
36
            if (mpz_cmp_ui(x, 1) == 0) {
37
                 if (mpz_cmp(prev, temp) != 0) {
    mpz_clears(x, prev, temp, NULL);
38
39
40
                     return 1;
                 } else {
41
                     mpz_clears(x, prev, temp, NULL);
42
                     return 0;
43
                 }
44
            }
45
46
            // Se x == n - 1, esco dal ciclo
47
48
            if (mpz_cmp(x, temp) == 0) {
                mpz_clears(x, prev, temp, NULL);
49
50
                 return 0;
            }
51
52
53
        // Se dopo tutte le iterazioni x ? 1, allora è sicuramente composto
54
        if (mpz_cmp_ui(x, 1) != 0) {
55
            mpz_clears(x, prev, temp, NULL);
56
            return 1;
57
        7
58
59
        mpz_clears(x, prev, temp, NULL);
60
61
        return 1;
   }
62
63
    // Test di Miller-Rabin
64
   int millerRabin(const mpz_t n, int iterations) {
65
        if (mpz_cmp_ui(n, 2) < 0) return 0;
66
        if (mpz_cmp_ui(n, 2) == 0 || mpz_cmp_ui(n, 3) == 0) return 1;
67
        if (mpz_even_p(n)) return 0;
68
```

```
69
         mpz_t d, a, g, temp;
70
71
         mpz_inits(d, a, g, temp, NULL);
72
         // Scriviamo n - 1 come 2^h * d
73
         mpz_sub_ui(d, n, 1);
74
         long h = 0;
75
         while (mpz_even_p(d)) {
76
77
             mpz_fdiv_q_2exp(d, d, 1);
             h++;
78
         }
79
80
         gmp_randstate_t state;
81
         gmp_randinit_mt(state);
83
         for (int i = 0; i < iterations; i++) {</pre>
84
85
             // Genera un numero casuale a tra [2, n-2]
             mpz_sub_ui(temp, n, 4);
mpz_urandomm(a, state, temp);
86
87
             mpz_add_ui(a, a, 2);
88
89
90
             // Controllo MCD
             mcd(g, a, n);
91
             if (mpz_cmp_ui(g, 1) > 0) {
92
                  mpz_clears(d, a, g, temp, NULL);
93
                  gmp_randclear(state);
94
95
                  return 0;
96
             }
97
             if (isComposite(n, a, d, h)) {
                  mpz_clears(d, a, g, temp, NULL);
gmp_randclear(state);
99
100
                  return 0;
101
             }
102
         }
103
104
         mpz_clears(d, a, g, temp, NULL);
105
106
         gmp_randclear(state);
         return 1;
107
    }
108
109
    int main() {
110
111
         mpz_t n;
         int iterations;
112
113
         mpz_init(n);
115
         printf("Inserisci un numero da verificare: ");
116
         gmp_scanf("%Zd", n);
117
118
         printf("Inserisci il numero di iterazioni del test: ");
119
         scanf("%d", &iterations);
120
121
122
         if (millerRabin(n, iterations)) {
             gmp_printf("%Zd è molto probabilmente primo.\n", n);
123
         } else {
124
125
             gmp_printf("%Zd è composto.\n", n);
126
127
         mpz_clear(n);
128
         return 0;
129
    }
```

# 2.4 Fattorizzazione di numeri composti

Una volta scoperto che n è un numero composto si può pensare di cercare un suo divisore proprio. Di seguito sono riportati i metodi visti nel corso.

#### 2.4.1 Metodo rho di Pollard

Fissato un primo p ed un numero composto n si cercano due numeri  $x, y \in \mathbb{Z}/(n)$  tali che  $x \not\equiv y \mod n$  e  $x \equiv y \mod p$ . Se ciò avviene allora esiste 1 < d < n tale che

$$(n, x - y) = (d) \Rightarrow d|n$$

Un modo efficace per cercare x ed y è creare due successioni di valori tramite una funzione di partenza (per esempio  $x^2 + x + 1$ ) e controllare la condizione sopra ad ogni iterazione, creando la caratteristica forma di rho. Nel seguente codice il metodo è implementato seguendo la strategia di Floyd, la quale permette di avere una convergenza più rapida:

Listing 18: Rho di Pollard.c

```
#include <stdio.h>
    #include <stdbool.h>
2
   #include <gmp.h>
3
    #include "..\Include\mcd.h"
5
   bool rho_pollard (mpz_t, mpz_t);
6
   void funz_f (mpz_t, mpz_t, mpz_t);
void funz_g (mpz_t, mpz_t, mpz_t);
7
8
    int main () {
10
            mpz_t n, d, r;
11
            mpz_inits(n, d, r, NULL);
12
            printf("Inserire il numero non primo da fattorizzare: n = ");
13
            gmp_scanf("%Zd", n);
14
15
            mpz_fdiv_r_ui (r, n, 2);
16
            if (mpz\_cmp\_si(r,0)==0) { // se il numero è pari allora 2 è un divisore
                      gmp_printf("Un divisore di %Zd è d = 2\n", n);
18
            } else {
19
                      if (rho_pollard(d, n)) {
20
                              gmp_printf("Un divisore di %Zd è d = %Zd\n", n, d);
21
22
                               gmp_printf("Non è stato trovato un divisore di %Zd\n", n);
23
                      }
24
25
26
             // Pulizia della memoria
27
            mpz_clears(n, d, r, NULL);
28
29
30
   }
31
32
    // Fattorizza l'intero positivo n utilizzando l'algoritmo rho di Pollard:
33
       - true = d è un divisore proprio di n
34
    // - false = non ha trovato un divisore di n
35
   bool rho_pollard (mpz_t d, mpz_t n) {
36
37
            mpz_t x, y, f, g, x_new, it;
            mpz_inits(x, y, f, g, x_new, it, NULL);
38
39
            // Assegniamo i valori iniziali x, y e it
40
            mpz_set_si(x, 1); // poniamo x = 1
mpz_set_si(y, 1); // poniamo y = 1
41
42
            mpz_set_si(it, 0); // poniamo it = 0
43
44
            while (mpz_cmp(it, n)<0) { // finchè it < it_max</pre>
45
                      // Calcoliamo f(x) = g(x)
```

```
funz_f(f, x, n);
47
                      funz_g(g, y, n);
48
49
                      // calcoliamo f(x)-g(x) mod n
50
                      mpz\_sub(x\_new, g, f); // x\_new = g - f
51
                      mpz_mod(x_new, x_new, n); // x_new = x_new mod n
52
                      mcd_euclide(d, x_new, n); // d = MCD(x_new, n)
53
54
55
                      if (mpz_cmp_si(d, 1)!=0 \&\& mpz_cmp(d, n)!=0) \{ // se d è diverso da \}
                            1 ho trovato un divisore di n
                               return true;
56
57
58
                      mpz_set(x, f); // la nuova x è f(x) calcolato prima
59
                      mpz_set(y, g); // la nuova y è g(y) calcolato prima
60
                      mpz_add_ui(it, it, 1); // it = it + 1
61
62
63
             // Pulizia della memoria
64
             mpz_clears(x, y, f, g, x_new, it, NULL);
65
66
67
             return false;
   }
68
69
    void funz_f (mpz_t result, mpz_t x, mpz_t n) {
70
             mpz_t temp;
71
             mpz_init(temp);
72
73
             mpz_mul(temp, x, x); // temp = x * x
74
             mpz_add_ui(result, temp, 1); // result = temp + 1
75
76
             mpz_mod (result, result, n); // calcolo result mod n
77
78
             // Pulizia memoria
79
80
             mpz_clear(temp);
81
82
    void funz_g (mpz_t result, mpz_t x, mpz_t n) {
83
             mpz_t temp, temp2, temp4;
84
             mpz_inits(temp, temp2, temp4, NULL);
85
86
             mpz_mul(temp2, x, x); // temp2 = x * x (calcolo x^2)
87
             mpz_mul(temp4, temp2, temp2); // temp4 = temp2 * temp2 (calcolo x^4)
mpz_mul_ui(temp2, temp2, 2); // temp2 = temp2 * 2 (calcolo 2*x^2)
mpz_add(temp, temp4, temp2); // temp = temp4 + temp2 (calcolo x^4+2*x^2)
88
89
90
             mpz_add_ui(result, temp, 2); // result = temp + 1 (calcolo x^4+2*x^2+1)
92
             mpz_mod (result, result, n); // calcolo result mod n
93
94
             // Pulizia memoria
95
             mpz_clears(temp, temp2, temp4, NULL);
96
   }
97
```

#### 2.4.2 Basi di primi di Pomerance

La chiave di questo metodo è il fatto che scomporre un numero dispari equivale a scriverlo come differenza di quadrati: se  $n=a^2-b^2$  allora n ha come divisori a+b e a-b. Se invece n=d\*e allora posso risolvere il sistema lineare

$$a+b=d$$
,  $a-b=e$ 

il quale ammette come soluzione un'unica coppia (a, b).

Si scelgano dunque  $a, b \in \{0, ..., n-1\}$  distinti, allora  $(a-b, n) \in \{1, d\}$  con d divisore proprio di n. Bisogna quindi scegliere i due valori affinchè risolvano

$$a^2 - b^2 \equiv 0 \mod n$$

in modo non banale. Per fare ciò si seleziona una base di primi arbitrariamente lunga e dei valori i cui quadrati sono "piccoli" modulo n, ottenibili attraverso lo sviluppo in frazione continua (facilmente implementabile nel caso di radici di interi. (INSERIRE CODICI)

## 2.4.3 Metodo p-1 di Pollard

Il metodo si basa su una "scommessa": ci si chiede se  $n=p_1^{e_1}...p_k^{e_k}$  è **b-liscio**, ovvero se esiste un intero b tale che

$$p_i^{e_i} \le b \ \forall i \in \{1, ..., k\}$$

Se ciò avviene allora si può trovare un divisore proprio di n con il seguente metodo.

Listing 19: Pmeno1 Pollard.c

```
#include <stdio.h>
   #include <stdbool.h>
2
   #include <string.h>
3
   #include <gmp.h>
   #include "..\Include\mcd.h"
5
6
   bool p1_pollard (mpz_t, mpz_t);
8
   void exp_mod (mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t);
   int main () {
10
11
            mpz_t n, d, r;
12
            mpz_inits(n, d, r, NULL);
            printf("Inserire il numero non primo da fattorizzare: n = ");
13
14
            gmp_scanf("%Zd", n);
15
            mpz_fdiv_r_ui(r, n, 2);
16
            if (mpz_cmp_si(r,0)==0) { // se il numero è pari allora 2 è un divisore
                proprio
                    gmp_printf("Un divisore di %Zd è d = 2\n", n);
18
19
                    if (p1_pollard(d, n)) {
20
                             gmp\_printf("Un divisore di %Zd è d = %Zd\n", n, d);
21
22
                             gmp_printf("Non è stato trovato un divisore di %Zd\n", n);
23
                    }
25
26
            // Pulizia della memoria
27
            mpz_clears(n, d, r, NULL);
28
29
30
            return 0;
   }
31
32
   bool p1_pollard (mpz_t d, mpz_t n) {
33
            mpz_t b, b0, b1, a, m, y, it;
34
            mpz_inits(b, b0, b1, a, m, y, it, NULL);
35
            mpz_set_si(a, 2);
36
37
            mpz_set_si(m, 1);
            //mpz_set_si(b0, 2);
38
            //mpz_set_si(b1, 66); // perchè la lista dei primi va fino a 61 (da 67 in
39
                poi non ci sono)
            mpz_set_si(b, 2);
40
            int primes[18] = {2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29, 31, 37, 41, 43, 47,
41
                53, 59, 61};
42
43
            mpz_t it_max;
            mpz_inits(it_max, NULL);
44
            mpz_set_si(it_max, 1000);
45
46
            while (mpz_cmp(b, n)<0) { // finchè it < it_max</pre>
47
                    //RandNumber(b, b0, b1);
48
                    //gmp_printf("b=%Zd\n", b);
```

```
for (int i=0; i<18; i++) {</pre>
50
                             if (mpz_cmp_si(b, primes[i])<0) { // appena b > primes[i]
51
                                 interrompo il for
                                     break;
52
                             } else { // finchè b < primes(i)</pre>
53
                                     mpz_t e, base;
54
                                     mpz_inits(e, base, NULL);
55
                                     mpz_set_si(base, primes[i]); // Converti int in
56
                                     mpz_pow_ui(e, base, strlen(mpz_get_str(NULL,primes[
57
                                         i],b))-1);
                                     mpz_mul(m, m, e); // m = m * e
mpz_clears(e, NULL);
58
59
                             }
60
61
62
63
                    exp_mod(y, a, m, n);
64
                    mpz_sub_ui(y, y, 1);
65
66
                    67
68
                    if (mpz_cmp_si(d, 1)!=0 && (mpz_cmp(d, n)!=0)) {
69
70
                             return true;
71
72
                    mpz_add_ui(b, b, 1); // it = it + 1
73
74
75
            mpz_clears(b, b0, b1, a, m, y, it, NULL);
77
78
            return false;
79
80
    // calcola in x la base b elevata alla potenza exp>=0 modulo n (exp binario)
81
    void exp_mod (mpz_t x, mpz_t b, mpz_t exp, mpz_t n) {
82
83
            mpz_t squares, e;
            mpz_init_set(squares, b);
84
            mpz_init_set(e, exp);
85
86
            mpz_set_si(x, 1);
87
            while (mpz\_cmp\_si(e, 0)>0) { // finchè e > 0}
88
89
                    if (mpz_tstbit(e, 0)) { // se bit è 1 moltiplico x per il quadrato
                         (mod n), altrimenti lascio così
                             mpz_mul(x, x, squares);
90
                             mpz_mod(x, x, n);
92
                    mpz_mul(squares, squares); // aggiorno il quadrato (mod n)
93
                    mpz\_mod(squares, squares, n); // squares mod n
94
                    mpz_fdiv_q_2exp(e, e, 1); // shifto di 1 i bit di e
95
96
97
            mpz_clears(squares, e, NULL);
98
99
            return;
100
101
   }
```

#### 2.4.4 Algoritmo di Lenstra

Si basa sulla costruzione di una curva ellittica  $y^2 = x^3 + ax + b$  a coefficienti nel campo  $\mathbb{F}_p$  con p primo scelto in una lista predefinita. L'insieme di queste curve ha una struttura di gruppo naturale

che può essere sfruttata per trovare un divisore di n, inoltre si può fare uso del logaritmo discreto su campi finiti per alleggerire i conti. ù

Listing 20: Pmeno1 Lenstra.h

```
#include <string.h>
   #include "mcd.h
2
   #include "Bezout.h"
3
   // Numero di primi da utilizzare nella fattorizzazione di n: deve essere compreso
5
       tra 1 e 18 (poiché ho salvato solo una lista dei primi 18
   // numeri primi); A SEGUITO DI TEST SCRIVERÒ QUI VALORI RAGIONEVOLI
6
   #define NUM_PRIMES 4
7
   int lenstra (mpz_t, mpz_t);
9
10
   // funzioni ausiliarie per algoritmo di Lenstra
11
   int double_elliptic (mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t);
12
13
   int sum_elliptic (mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t);
   int multiply_elliptic (mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t, int, mpz_t, mpz_t);
14
15
   void hasse (mpz_t, mpz_t);
   void create_exp_primes (unsigned int*, int*, mpz_t);
   void calcola_b (mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t);
17
18
   void calcola_delta (mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t);
19
   // Fattorizza l'intero positivo n utilizzando l'algoritmo di Lenstra basato su
20
       curve ellittiche: se riesce restituisce 1 e salva in
   // d un divisore proprio di n, altrimenti restituisce 0.
21
   int lenstra (mpz_t d, mpz_t n) {
22
23
       // salvo una lista di primi da utilizzare nel tentativo di fattorizzare n:
24
           scelgo i primi 18 poiché la funzione mpz_get_str, che uso
       // per calcolare il logaritmo base p che serve per la stima di Hasse, accetta
           come secondo argomento solo numeri da 2 a 62. Teoricamente si
       // può aumentare, ma bisogna trovare un modo alternativo per calcolare la stima
26
           , e in ogni caso solitamente bastano pochi primi.
       int primes[18] = {2,3,5,7,11,13,17,19,23,29,31,37,41,43,47,53,59,61};
27
28
       mpz_t r;
29
       mpz_init(r):
30
       // faccio due prime divisioni test: nell'algoritmo serve n dispari, e sul libro
31
            di Koblitz chiede che i primi che dividano n siano >3.
32
       mpz_fdiv_r_ui(r,n,2);
       if (mpz_cmp_si(r,0) == 0) {
33
           mpz set ui(d.2):
34
           mpz_clear(r);
35
           return 1;
36
37
       mpz_fdiv_r_ui(r,n,3);
38
       if (mpz_cmp_si(r,0) == 0) {
39
40
           mpz_set_ui(d,3);
41
           mpz_clear(r);
           return 1:
42
43
       mpz_clear(r);
44
45
       P sulla curva ellittica y^2=x^3+ax+b
47
       mpz_inits(hasse_n,x_P,y_P,x_iter,y_iter,a,b,delta,NULL);
       unsigned int exp_primes[NUM_PRIMES];
48
       create_exp_primes(exp_primes,primes,hasse_n); // inizializzo gli esponenti a
49
           cui elevare ciascun primo
       mpz_clear(hasse_n);
50
51
52
       // inizio l'algoritmo di Lenstra
53
       // (ciclo su x_iter e y_iter poiché nel corso dell'algoritmo x_P e y_P vengono
54
           modificati)
```

```
// ciclo sulla componente x del punto P da 0 a n-1
55
        while (mpz_cmp(x_iter,n)<0) {</pre>
56
57
            mpz_set_ui(y_iter,1);
58
            // ciclo sulla componente y del punto P da 1 a n-1 (parte da 1 altrimenti
59
                 il primo raddoppio non è definito)
            while (mpz_cmp(y_iter,n)<0) {</pre>
60
                 mpz_set_ui(a,0);
61
62
                 // ciclo sulla scelta di a tra 0 e n-1
63
                 while (mpz_cmp(a,n)<0) {</pre>
64
65
                     mpz_set(x_P,x_iter);
66
                     mpz_set(y_P,y_iter);
67
68
                     calcola_b(b,x_P,y_P,a,n); // calcolo b affinché P sia sulla curva
69
                     calcola_delta(delta,a,b,n); // calcolo discriminante della curva
70
                         ellittica (mod n)
71
                     if (mpz_cmp_si(delta,0)==0) goto retry; // se delta=0 cambio a e
72
                         riprovo
73
74
                     mcd_binario(d,delta,n);
75
                     if (mpz_cmp_si(d,1)!=0) { // se mcd(delta,n) diverso da 1, ho
76
                         trovato un divisore proprio (ho escluso mcd=n nella condizione
                         precedente)
                         return 1:
77
                     }
78
79
                     // inizio i calcoli P --> m*P
80
81
                     int i,j,outcome;
82
                     for (i=0; i < exp_primes[0]; i++) { // calcolo P--> 2^(e_2)*P
83
84
                         outcome=double_elliptic(d,x_P,y_P,x_P,y_P,a,n);
85
                         if (outcome == -1) goto retry; // se non posso raddoppiare cambio
                               a e riprovo
                         if (outcome==0) return 1; // successo: ho trovato in d un
87
                              divisore proprio di n
                     }
88
89
                     // calcolo le potenze con i primi della lista maggiori di 2
90
                     for (j=1; j<NUM_PRIMES; j++) {</pre>
91
                         for (i=0; i<exp_primes[j]; i++) { // calcolo P-->k^(e_k)*P, con
                              k primo
93
                              outcome=multiply_elliptic(d,x_P,y_P,x_P,y_P,primes[j],a,n);
                              if (outcome==-1) goto retry; // se non posso moltiplicare
95
                                  cambio a e riprovo
                              if (outcome == 0) return 1; // successo: ho trovato in d un
96
                                  divisore proprio di n
                         }
98
99
                     // se arrivo qui ho calcolato mP senza trovare divisori: cambio a e
100
                          riprovo
101
                     retry: mpz_add_ui(a,a,1); // sommo 1 ad a e riprovo
102
                 }
103
                 mpz_add_ui(y_iter,y_iter,1); // sommo 1 a y e riprovo
105
106
107
            mpz_add_ui(x_iter,x_iter,1); // sommo 1 a x e riprovo
108
109
110
        // se arrivo qui non ho trovato divisori di n per alcun P e alcun a:
111
            restituisco 0
```

```
112
        \verb"mpz_clears"(x_P,y_P,x_iter,y_iter,a,b,delta,NULL)";
113
        return 0:
114
    }
115
116
    // tenta di calcolare P-->2P sulla curva ellittica; per farlo serve calcolare l'
117
        inverso di 2*y_P mod n, quindi si hanno i casi: se mcd(2y_P,n)=n allora
    // restituisce -1 (dovrò cambiare curva); se mcd(2y_P,n)=1 il calcolo può essere
118
        portato a termine e restituisco 1; altrimenti ho trovato un divisore
    // proprio d di n, e restituisco 0.
119
    int double_elliptic (mpz_t d, mpz_t x_2P, mpz_t y_2P, mpz_t x_P, mpz_t y_P, mpz_t a
        , mpz_t n) {
        mpz_t y_P2_inv,temp1;
121
        mpz_inits(y_P2_inv,temp1,NULL);
        mpz_mul_si(temp1,y_P,2);
123
124
        inv_mod_mcd(d,y_P2_inv,temp1,n);
125
        if (mpz_cmp(d,n)==0) { // fallimento: restituisco -1
            mpz_clears(y_P2_inv,temp1,NULL);
126
            return -1;
127
128
        if (mpz_cmp_si(d,1)!=0) { // successo: restituisco 0
129
            mpz_clears(y_P2_inv,temp1,NULL);
            return 0;
131
132
        // calcolo 2P: vedi Koblitz per le formule
133
        mpz_t temp2,x_P_copy,y_P_copy; // creo copie per non modificare x_P e y_P nei
134
            calcoli
        mpz_inits(temp2,x_P_copy,y_P_copy,NULL);
135
        mpz_set(x_P_copy,x_P); mpz_set(y_P_copy,y_P);
136
        mpz_mul(temp1,x_P_copy,x_P_copy);
137
        mpz_mul_si(temp1,temp1,3);
138
139
        mpz_add(temp1,temp1,a);
        mpz_fdiv_r(temp1,temp1,n);
140
        mpz_mul(temp1,temp1,y_P2_inv);
141
142
        mpz_fdiv_r(temp1,temp1,n);
        mpz_mul(x_2P,temp1,temp1);
143
        mpz_fdiv_r(x_2P,x_2P,n);
144
        mpz_mul_si(temp2,x_P_copy,2);
145
        mpz_sub(x_2P,x_2P,temp2);
146
        mpz_fdiv_r(x_2P,x_2P,n);
147
148
        mpz_sub(temp2,x_P_copy,x_2P);
        mpz_mul(y_2P,temp1,temp2);
149
        mpz\_sub(y\_2P,y\_2P,y\_P\_copy);
150
        mpz_fdiv_r(y_2P,y_2P,n);
151
152
        mpz_clears(y_P2_inv,temp1,temp2,x_P_copy,y_P_copy,NULL);
153
154
        return 1;
    }
155
156
    // tenta di calcolare P+Q sulla curva ellittica; per farlo serve calcolare l'
157
        inverso di x_Q-x_P mod n, quindi si hanno i casi: se mcd(x_Q-x_P,n)=n allora
    // restituisce -1 (dovrò cambiare curva); se mcd(x_Q-x_P,n)=1 il calcolo può essere
158
         portato a termine e restituisco 1; altrimenti ho trovato un divisore
    // proprio d di n, e restituisco 0.
    int sum_elliptic (mpz_t d, mpz_t x_sum, mpz_t y_sum, mpz_t x_P, mpz_t y_P, mpz_t
160
        x_Q, mpz_t y_Q, mpz_t n) {
        mpz_t denom,temp1;
        mpz_inits(denom,temp1,NULL);
162
        mpz_sub(temp1,x_Q,x_P);
163
        inv_mod_mcd(d,denom,temp1,n);
164
        if (mpz_cmp(d,n)==0) { // fallimento: restituisco -1
165
166
            mpz_clears(denom, temp1, NULL);
            return -1;
167
168
        if (mpz_cmp_si(d,1)!=0) { // successo: restituisco 0
            mpz_clears(denom,temp1,NULL);
170
171
            return 0;
172
        // calcolo P+Q: vedi Koblitz per le formule
173
        mpz_t temp2,x_P_copy,y_P_copy,x_Q_copy,y_Q_copy; // creo copie per non
```

```
modificare le coordinate dei punti nei calcoli
                   \verb"mpz_inits" (temp2, \verb"x_P_copy", \verb"y_P_copy", \verb"x_Q_copy", \verb"y_Q_copy", \verb"NULL")";
175
                    \texttt{mpz\_set}(\texttt{x\_P\_copy}\,,\texttt{x\_P}); \;\; \texttt{mpz\_set}(\texttt{y\_P\_copy}\,,\texttt{y\_P}); \;\; \texttt{mpz\_set}(\texttt{x\_Q\_copy}\,,\texttt{x\_Q}); \;\; \texttt{mpz\_set}(\texttt{x\_Q\_copy}\,,\texttt{x\_Q\_copy}\,,\texttt{x\_Q\_copy}\,,\texttt{x\_Q\_copy}\,,\texttt{x\_Q\_copy}\,,\texttt{x\_Q\_copy}\,,\texttt{x\_Q\_copy}\,,\texttt{x\_Q\_copy}\,,\texttt{x\_Q\_copy}\,,\texttt{x\_Q\_copy}\,,\texttt{x\_Q\_copy}\,,\texttt{x\_Q\_copy}\,,\texttt{x\_
176
                             y_Q_{copy}, y_Q);
                   mpz_sub(temp1,y_Q_copy,y_P_copy);
177
                   mpz_mul(temp1,temp1,denom);
178
                   mpz_fdiv_r(temp1,temp1,n);
179
                   mpz_mul(x_sum,temp1,temp1);
180
                   mpz_sub(x_sum,x_sum,x_P_copy);
181
182
                   mpz_sub(x_sum,x_sum,x_Q_copy);
                   mpz_fdiv_r(x_sum,x_sum,n);
183
                   mpz_sub(temp2,x_P_copy,x_sum);
184
                   mpz_mul(y_sum,temp1,temp2);
185
                   mpz_sub(y_sum,y_sum,y_P_copy);
                   mpz_fdiv_r(y_sum,y_sum,n);
187
188
189
                   mpz_clears(denom,temp1,temp2,x_P_copy,y_P_copy,x_Q_copy,y_Q_copy,NULL);
                   return 1;
190
         }
191
192
          // tenta di calcolare P-->kP, con k>2 intero, utilizzando raddoppi ripetuti (
193
                    analogo a esponenziazione binaria). Nel farlo deve utilizzare le formule
                per raddoppio e per somma su curve ellittiche: se falliscono restituisco -1 e
194
                   dovrò cambiare curva; se trovo un divisore proprio d di n nel processo
          // restituisco 0; altrimenti porto a termine il calcolo e restituisco 1.
195
          int multiply_elliptic (mpz_t d, mpz_t x_kP, mpz_t y_kP, mpz_t x_P, mpz_t y_P, int k
196
                    , mpz_t a, mpz_t n) {
                   int outcome;
197
                   mpz_t temp1,temp2;
198
                   mpz_inits(temp1,temp2,NULL);
                   mpz_set(temp1,x_P); mpz_set(temp2,y_P); // temp conterranno man mano le
200
                             coordinate dei raddoppi successivi di P
                   mpz_set_si(x_kP,0); mpz_set_si(y_kP,0);
202
203
                   while (k>0) {
                             if (k\&1==1) { // controllo che l'ultimo bit di k sia un 1; se lo è sommo,
204
                                       altrimenti lascio così
                                       outcome=sum_elliptic(d,x_kP,y_kP,x_kP,y_kP,temp1,temp2,n);
206
207
                                       if (outcome==-1) return -1; // somma non riuscita: devo cambiare curva
                                       if (outcome == 0) return 0; // successo: ho trovato il divisore d
                                       // altrimenti ho portato a termine la somma con successo, e proseguo i
209
                                                calcoli
210
                             // aggiorno il raddoppio
211
                             outcome=double_elliptic(d,temp1,temp2,temp1,temp2,a,n);
212
                             if (outcome == -1) return -1; // raddoppio non riuscito: devo cambiare curva
213
                             if (outcome == 0) return 0; // successo: ho trovato il divisore d
214
                             // altrimenti ho portato a termine il raddoppio con successo, e proseguo i
                                       calcoli
216
                             k>>=1; // shifto di 1 i bit di k
217
218
                    // se esco dal ciclo ho portato a termine la moltiplicazione P-->kP con
                             successo
220
                   mpz_clears(temp1,temp2,NULL);
221
                   return 1:
222
         }
223
224
          // calcola in x la stima di Hasse per n: hasse(n)= (radice_quarta(n) + 1)^2
225
226
          void hasse (mpz_t x, mpz_t n) {
                   mpz_root(x,n,4);
227
                   mpz_add_ui(x,x,2); // sommo 2 poiché mpz_root restituisce la radice troncata
228
                             alla parte intera
                   mpz_mul(x,x,x);
229
230
231
                   return;
         }
232
233
```

```
// calcola gli esponenti a cui deve essere elevato ciascun primo: exp=parte intera
        di log_(base p) (hasse_n)
    void create_exp_primes (unsigned int* exponents, int* primes, mpz_t hasse_n) {
        int i;
236
        for (i=0; i<NUM_PRIMES; i++) {</pre>
237
             // trucco per calcolare il logaritmo: mpz_get_str restituisce una stringa
238
                 contenente la rappresentazione di hasse_n in base
239
             // primes[i]; per avere la parte intera del logaritmo base p basta quindi
                 calcolare la lunghezza della stringa meno 1
             exponents[i]=strlen(mpz_get_str(NULL,primes[i],hasse_n))-1;
240
        }
241
242
        return:
243
    }
245
    // calcola il termine noto b in \mathrm{Z}/(\mathrm{n}) tale che il punto (x,y) sia sulla curva
246
        ellittica y^2=x^3+ax+b, ossia b=y^2-x^3-ax \mod n
    void calcola_b (mpz_t b, mpz_t x, mpz_t y, mpz_t a, mpz_t n) {
247
        mpz_t temp;
        mpz_init(temp);
249
        mpz_mul(b,y,y);
250
        mpz_fdiv_r(b,b,n);
        exp_mod_ui(temp,x,3,n);
252
253
        mpz_sub(b,b,temp);
        mpz_mul(temp,a,x);
254
        mpz_sub(b,b,temp);
255
        mpz_fdiv_r(b,b,n);
256
257
        mpz_clear(temp);
258
        return;
259
    }
260
261
    // calcola il discriminante della curva ellittica: delta= 27*a^3 + 4*b^2 \mod n
262
    void calcola_delta (mpz_t delta, mpz_t a, mpz_t b, mpz_t n) {
263
264
        mpz_t temp;
        mpz_init(temp);
265
        mpz_mul_ui(delta,a,3);
266
        exp_mod_ui(delta,delta,3,n);
        mpz_mul_ui(temp,b,2);
268
269
        mpz_mul(temp,temp,temp);
        mpz_add(delta,delta,temp);
        mpz_fdiv_r(delta,delta,n);
271
272
        mpz_clear(temp);
273
        return:
274
    }
```

### 2.5 Logaritmo discreto

Se G è un gruppo ciclico allora, fissati un generatore g ed un elemento h, ci si può chiedere se è possibile determinare in modo efficiente l'elemento tale che

$$g^x = h$$

Nel corso sono stati analizzati tre possibili strategie, riportate nei seguenti algoritmi.

Listing 21: Log discreto babystep giant step.c

```
#include <stdio.h>
2 #include <stdib.h>
```

```
3 | #include <math.h>
   #pragma warning(disable:4146)
   #include <gmp.h>
   // Struttura per memorizzare un baby step: (valore, esponente)
    typedef struct {
8
        mpz_t value;
                                 // memorizza a^j mod m
9
        unsigned long exponent; // esponente j
10
11
12
    // Funzione di confronto per qsort e bsearch (ordinamento in base a value)
13
   int cmp_pair(const void* a, const void* b) {
   const Pair* pa = (const Pair*)a;
14
15
        const Pair* pb = (const Pair*)b;
        return mpz_cmp(pa->value, pb->value);
17
   }
18
19
20
21
    * Funzione babyStepGiantStep:
       - result: (mpz_t) verra, impostato con la soluzione x, se trovata.
22
        - a, b, m: valori in mpz_t che definiscono l'equazione a^x = b mod m.
23
24
    * Restituisce 1 se la soluzione e' trovata, 0 altrimenti.
25
26
    */
    int babyStepGiantStep(mpz_t result, const mpz_t a, const mpz_t b, const mpz_t m) {
27
        // Calcoliamo order = m - 1 (nel caso in cui m sia primo)
28
29
        mpz_t order;
        mpz_init(order);
30
        mpz_sub_ui(order, m, 1);
31
32
        // Calcoliamo n = ceil(sqrt(order))
33
        double order_d = mpz_get_d(order);
34
        double n_d = sqrt(order_d);
        unsigned long n = (unsigned long)ceil(n_d);
36
37
        // Allocazione dell'array per i baby step (di dimensione n)
38
        Pair* baby = malloc(n * sizeof(Pair));
39
        if (!baby) {
40
            fprintf(stderr, "Errore di allocazione della memoria.\n");
41
42
            mpz_clear(order);
43
            return 0;
44
45
        // Inizializziamo i baby step: baby[j].value = a^j mod m, per j = 0,..., n-1.
46
        mpz t cur:
47
        mpz_init_set_ui(cur, 1); // a^0 mod m = 1
48
        for (unsigned long j = 0; j < n; j++) {
    mpz_init(baby[j].value);</pre>
49
50
            mpz_set(baby[j].value, cur);
51
            baby[j].exponent = j;
52
53
            // cur = cur * a mod m
            mpz_mul(cur, cur, a);
54
            mpz_mod(cur, cur, m);
55
56
        mpz_clear(cur);
57
58
        // Ordiniamo la tabella dei baby step
59
        qsort(baby, n, sizeof(Pair), cmp_pair);
60
61
        // Calcoliamo a^n mod m
62
        mpz_t a_n;
63
64
        mpz_init(a_n);
        mpz_powm_ui(a_n, a, n, m);
65
66
        // Calcoliamo factor = (a^n)^{-1} \mod m
67
        mpz_t factor;
68
        mpz_init(factor);
69
70
        if (mpz_invert(factor, a_n, m) == 0) {
            fprintf(stderr, "Inversione modulo fallita.\n");
71
            for (unsigned long j = 0; j < n; j++) {
72
```

```
mpz_clear(baby[j].value);
73
             }
74
75
             free(baby);
             mpz_clear(a_n);
76
             mpz_clear(factor);
77
             mpz_clear(order);
78
             return 0;
79
80
81
         mpz_clear(a_n);
82
         // Impostiamo gamma = b
83
        mpz_t gamma;
84
        mpz_init_set(gamma, b);
85
86
         // Loop sui giant step: per ogni i = 0,..., n, cerchiamo gamma nei baby step
87
         for (unsigned long i = 0; i <= n; i++) {</pre>
88
89
             // Prepariamo una chiave temporanea per la ricerca
             Pair key;
90
91
             mpz_init(key.value);
             mpz_set(key.value, gamma);
key.exponent = 0; // non rilevante
92
93
94
             Pair* found = bsearch(&key, baby, n, sizeof(Pair), cmp_pair);
95
96
             mpz_clear(key.value);
97
             if (found != NULL) {
98
99
                  // Soluzione trovata: x = i * n + found->exponent
                 unsigned long x = i * n + found->exponent;
100
                 mpz_set_ui(result, x);
101
102
                  // Liberiamo la memoria allocata per i baby step
103
                 for (unsigned long j = 0; j < n; j++) {
104
                      mpz_clear(baby[j].value);
105
106
107
                 free(baby);
                 mpz_clear(gamma);
108
                 mpz_clear(factor);
109
                 mpz_clear(order);
110
                 return 1;
111
112
113
             // Aggiorniamo gamma: gamma = gamma * factor mod m
             mpz_mul(gamma, gamma, factor);
114
115
             mpz_mod(gamma, gamma, m);
116
117
         // Nessuna soluzione trovata: liberiamo la memoria e restituiamo 0.
         for (unsigned long j = 0; j < n; j++) {
119
             mpz_clear(baby[j].value);
120
        }
121
        free(baby);
122
         mpz_clear(gamma);
123
         mpz_clear(factor);
124
         mpz_clear(order);
125
         return 0;
126
    }
127
128
    int main(void) {
129
         // Inizializziamo le variabili GMP
130
131
         mpz_t a, b, m, result;
         mpz_inits(a, b, m, result, NULL);
132
133
134
         // Lettura degli input
         gmp_printf("Inserisci a: ");
135
         gmp_scanf("%Zd", a);
136
         gmp_printf("Inserisci b: ");
137
         gmp_scanf("%Zd", b);
138
         gmp_printf("Inserisci m: ");
139
140
         gmp_scanf("%Zd", m);
141
         // Calcoliamo il logaritmo discreto
142
```

```
if (babyStepGiantStep(result, a, b, m)) {
143
             gmp_printf("Soluzione trovata: x = %Zd\n", result);
144
145
        else {
146
             gmp_printf("Nessuna soluzione trovata per l'equazione %Zd^x = %Zd (mod %Zd)
147
                 .\n'', a, b, m);
148
149
         // Pulizia
150
        mpz_clears(a, b, m, result, NULL);
151
        return 0;
152
153
```

Listing 22: Log discreto PHS.c

```
#include <stdio.h>
1
   #include <stdlib.h>
2
   #include <gmp.h>
   #include <math.h>
   // Funzione per calcolare il MCD con algoritmo di Euclide
   // usa la libreria GMP (mpz_gcd)
7
   // Algoritmo di Euclide esteso per trovare l'inverso modulo
8
   void mod_inverse(mpz_t result, mpz_t a, mpz_t m) {
        mpz_invert(result, a, m);
10
11
12
   // Esponenziazione modulare binaria
13
14
   // calcola base^exp % mod, e utilizza la funzione GMP mpz_pow
   void mod_exp(mpz_t result, mpz_t base, mpz_t exp, mpz_t mod) {
15
16
        mpz_t b, e;
17
        mpz_init_set(b, base);
        mpz_init_set(e, exp);
18
19
        mpz_set_ui(result, 1);
20
        while (mpz_cmp_ui(e, 0) > 0) {
21
            if (mpz_odd_p(e))
                 mpz_mul(result, result, b), mpz_mod(result, result, mod);
23
24
            mpz_fdiv_q_2exp(e, e, 1);
            mpz_mul(b, b, b), mpz_mod(b, b, mod);
25
26
27
        mpz_clear(b);
28
        mpz_clear(e);
29
   }
30
31
   // Algoritmo di Baby-Step Giant-Step per trovare il logaritmo discreto modulo un
32
       primo q
   // L'algoritmo è una tecnica di ricerca per trovare x tale che: g^x = h \pmod{p}
33
   // dove g è la base, h è il valore di cui vogliamo trovare il logaritmo, e p è un
34
        modulo primo.
   // L'algoritmo divide il problema in due parti:
35
   // La baby-step (precalcolo) crea una tabella con i valori di g^(j*m) % p per j da
        O a m, dove m è la radice quadrata di q (approssimato).
   // La giant-step calcola successivamente i valori h * g^(-i*m) % p e cerca se uno
37
        di questi è nella tabella.
   // Se trova una corrispondenza, restituisce la soluzione come la somma degli indici
38
         i e j. Se non trova nulla, restituisce 0.
   void baby_giant_step(mpz_t result, mpz_t g, mpz_t h, mpz_t p) {
        \label{eq:mpz_tm} \texttt{mpz\_t} \ \texttt{m} \, , \ \texttt{val} \, , \ \texttt{g\_m} \, , \ \texttt{inv\_g\_m} \, , \ \texttt{temp} \, ;
40
        mpz_init(m);
```

```
mpz_sqrt(m, p);
42
        mpz_add_ui(m, m, 1);
43
44
        mpz_init_set_ui(val, 1);
45
        mpz_init(temp);
46
47
        // Creazione della tabella dei baby steps
48
        size_t m_ui = mpz_get_ui(m);
49
50
        mpz_t *table = malloc(m_ui * sizeof(mpz_t));
        for (size_t i = 0; i < m_ui; i++) {</pre>
51
             mpz_init_set(table[i], val);
52
            mpz_mul(val, val, g);
mpz_mod(val, val, p);
53
54
56
        // Calcola g^(-m) mod p
57
        mpz_init(g_m);
58
        mpz_invert(g_m, g, p);
59
        mpz_init(inv_g_m);
60
        mod_exp(inv_g_m, g_m, m, p);
61
62
63
        mpz_set(val, h);
        for (size_t i = 0; i < m_ui; i++) {</pre>
64
65
             for (size_t j = 0; j < m_ui; j++) {</pre>
                 if (mpz_cmp(table[j], val) == 0) {
66
                     mpz_set_ui(result, i * m_ui + j);
67
                     goto cleanup;
68
                 }
69
70
             mpz_mul(val, val, inv_g_m);
71
             mpz_mod(val, val, p);
72
73
        mpz_set_ui(result, 0);
75
    cleanup:
76
        for (size_t i = 0; i < m_ui; i++) {</pre>
77
            mpz_clear(table[i]);
78
79
        free(table);
80
        mpz_clears(m, val, g_m, inv_g_m, temp, NULL);
81
82
83
    // Risoluzione del logaritmo discreto modulo q^e usando il metodo di Pohlig-Hellman
84
    // approccio efficiente quando il modulo è fattorizzato come un prodotto di potenze
85
         di primi piccoli
    // Questa funzione sfrutta la fattorizzazione del modulo p come un prodotto di
        potenze di primi.
    // La funzione esegue i seguenti passi:
87
    // Calcola q^e (dove q è un primo e e è l'esponente corrispondente alla potenza di
    // Calcola i valori di g_i e h_i come potenze di g e h modulo p, utilizzando q^e.
89
    // Risolve il logaritmo discreto di h_i rispetto a g_i modulo q^e usando l'
        algoritmo di Baby-Step Giant-Step.
    // Restituisce il risultato parziale del logaritmo discreto modulo q^e.
    // Funzione per Pohlig-Hellman per un fattore q^e
92
93
    void pohlig_hellman(mpz_t result, mpz_t g, mpz_t h, mpz_t p, mpz_t q, int exp) {
        mpz_t q_e, exponent, g_i, h_i;
        mpz_inits(q_e, exponent, g_i, h_i, NULL);
95
96
97
        // q_e = q^exp
        mpz_pow_ui(q_e, q, exp);
98
99
        // Calcola l'esponente: (p-1) / q^exp
        mpz_sub_ui(exponent, p, 1);
100
        mpz_divexact(exponent, exponent, q_e);
101
         // g_i = g^((p-1)/q^exp) \mod p, h_i = h^((p-1)/q^exp) \mod p
        mod_exp(g_i, g, exponent, p);
mod_exp(h_i, h, exponent, p);
103
104
105
        baby_giant_step(result, g_i, h_i, p);
106
107
```

```
108
        mpz_clears(q_e, exponent, g_i, h_i, NULL);
    }
109
110
    // Teorema Cinese del Resto per combinare i risultati modulo q_i^e_i
111
    // questa funzione combina i risultati del logaritmo discreto calcolati per moduli
112
        diversi, ottenuti tramite il metodo di Pohlig-Hellman.
    // Il teorema permette di risolvere un sistema di congruenze, restituendo un
113
        risultato finale modulo M, dove M è il prodotto di tutti i moduli.
    // La formula del CRT è la seguente:
114
    // x = sum_i{xi*Mi inv(Mi)) (mod M)
115
    // dove M_i è il prodotto dei moduli escluso l'i-esimo, e inv(M_i) è l'inverso di
        M_i modulo il modulo corrente.
    void chinese_remainder(mpz_t result, mpz_t *x, mpz_t *m, size_t len) {
117
        mpz_t M, Mi, inv, sum;
        mpz_init_set_ui(M, 1);
119
        for (size_t i = 0; i < len; i++) {</pre>
120
121
            mpz_mul(M, M, m[i]);
122
123
        mpz_init_set_ui(sum, 0);
124
        for (size_t i = 0; i < len; i++) {</pre>
125
            mpz_init(Mi);
            mpz_divexact(Mi, M, m[i]);
127
128
            mpz_init(inv);
            mod_inverse(inv, Mi, m[i]);
129
            mpz_mul(Mi, Mi, inv);
130
            mpz_mul(Mi, Mi, x[i]);
131
            mpz_add(sum, sum, Mi);
132
            mpz_clear(Mi);
133
            mpz_clear(inv);
135
136
        mpz_mod(result, sum, M);
137
        mpz_clears(M, sum, NULL);
138
    }
139
140
    // Algoritmo di Pohlig-Hellman completo
141
    // Funzione principale per il logaritmo discreto
    // utilizza tutte le precedenti per risolvere il logaritmo discreto in modo
143
        efficiente.
    // Per ogni primo q_i e il corrispondente esponente e_i, calcola il logaritmo
144
        discreto modulo q_i^e_i utilizzando il metodo di Pohlig-Hellman.
145
    // Combina i risultati ottenuti usando il Teorema Cinese del Resto.
    void pohlig_hellman_algorithm(mpz_t result, mpz_t g, mpz_t h, mpz_t p, mpz_t *q,
146
        int *e, size_t len) {
        mpz_t *x = malloc(len * sizeof(mpz_t));
147
        mpz_t *moduli = malloc(len * sizeof(mpz_t));
148
149
        for (size_t i = 0; i < len; i++) {</pre>
150
            mpz_init(moduli[i]);
151
            mpz_pow_ui(moduli[i], q[i], e[i]); // moduli[i] = q[i]^(e[i])
152
            mpz_init(x[i]);
153
            pohlig_hellman(x[i], g, h, p, q[i], e[i]);
154
155
156
        chinese_remainder(result, x, moduli, len);
157
        for (size_t i = 0; i < len; i++) {</pre>
159
            mpz_clear(x[i]);
160
            mpz_clear(moduli[i]);
161
162
163
        free(x);
        free(moduli);
164
    }
165
    // Main
167
    // Legge i valori di g (base), h (target), e p (modulo).
168
    // Fa inserire all'utente la fattorizzazione di p, con una lista di primi q con i
169
        loro esponenti e .
    // Chiama pohligHellmanAlgorithm() per calcolare il logaritmo discreto.
```

```
// Stampa il risultato finale.
    int main() {
172
173
         mpz_t g, h, p, result;
         mpz_inits(g, h, p, result, NULL);
174
175
         printf("Inserisci base g, valore h e modulo p (p primo):\n");
176
         gmp_scanf("%Zd %Zd %Zd", g, h, p);
177
178
179
         // Calcoliamo l'ordine del gruppo: p - 1
180
         mpz_t order;
         mpz_init(order);
181
         mpz_sub_ui(order, p, 1);
182
183
         int num_factors;
184
         printf("Inserisci il numero di fattori distinti nella fattorizzazione di (p-1):
185
              ");
         scanf("%d", &num_factors);
186
187
         // Allochiamo dinamicamente gli array per i fattori e gli esponenti
188
         mpz_t *q = malloc(num_factors * sizeof(mpz_t));
189
         int *exp_array = malloc(num_factors * sizeof(int));
190
191
         for (int i = 0; i < num_factors; i++) {</pre>
192
193
              mpz_init(q[i]);
              printf("Fattore primo #%d: ", i + 1);
194
              gmp_scanf("%Zd", q[i]);
195
              printf("Esponente per questo fattore: ");
196
              scanf("%d", &exp_array[i]);
197
198
199
         pohlig_hellman_algorithm(result, g, h, p, q, exp_array, num_factors);
gmp_printf("Logaritmo discreto x trovato: %Zd\n", result);
200
201
202
         // Pulizia della memoria GMP
203
204
         mpz_clear(order);
         mpz_clears(g, h, p, result, NULL);
for (int i = 0; i < num_factors; i++) {</pre>
205
206
              mpz_clear(q[i]);
207
208
209
         free(q);
210
         free(exp_array);
211
212
         return 0;
    }
213
```

Listing 23: Log discreto Rho Pollard.c

```
#include <stdio.h>
1
   #include <stdbool.h>
2
3
   #include <gmp.h>
   #include "..\Include\mcd.h"
   #include "..\Include\Bezout.h"
5
   void rho_pollard (mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t);
7
   void funz (mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t, mpz_t);
8
   int main() {
10
11
            mpz_t x, g, h, p;
            mpz_inits(x, g, h, p, NULL);
12
            printf("Risolvere 1'equazione g^x=h \quad nel \ gruppo \ (Z/(p))* \ (p \ primo) \ con \ i
13
                seguenti dati:\n");
```

```
printf("g = ");
14
            gmp_scanf("%Zd", g);
15
            printf("h = ");
16
            gmp_scanf("%Zd", h);
17
            printf("p = ");
18
            gmp_scanf("%Zd", p);
19
20
            rho_pollard(x, g, h, p);
21
22
            gmp_printf("La soluzione del log discreto è x = %Zd\n", x);
23
            mpz_clears(x, g, h, p, NULL);
24
            return 0;
25
   }
26
27
   28
29
                invc, pd, ad, temp, it, it_max;
            mpz_inits(gamma, a, b, lambda, alpha, beta, p1, temp_a, temp_b, invb, d, c,
30
                 invc, pd, ad, temp, it, it_max, NULL);
31
            mpz\_set\_si(gamma, 1); // poniamo gamma = 1
32
            mpz_set_si(a, 0); // poniamo a = 0
mpz_set_si(b, 0); // poniamo b = 0
33
34
35
            mpz_set_si(lambda, 1); // poniamo lambda = 1
36
            mpz_set_si(alpha, 0); // poniamo alpha = 0
37
            mpz_set_si(beta, 0); // poniamo beta = 0
38
39
            mpz_sub_ui(p1, p, 1); // p1 = p - 1;
40
            mpz_set_si(it, 0);
41
            mpz_set_si(it_max, 1000);
42
43
            bool test=false;
44
45
            while (mpz_cmp(it, it_max)<0) {</pre>
46
47
                     funz(gamma, a, b, p, p1, g, h);
                     funz(lambda, alpha, beta, p, p1, g, h);
48
                     funz(lambda, alpha, beta, p, p1, g, h); // si muove al doppio della
                          velocità
50
51
                     if (mpz_cmp(gamma, lambda) == 0) {
                             mpz_sub(temp_b, beta, b);
52
                             mpz_sub(temp_a, a, alpha);
mcd_euclide(d, temp_b, p1);
53
54
                             if (mpz_cmp_si(d, 1) == 0) {
55
                                      inv_mod(invb, temp_b, p1); // calcolo l'inverso di
                                          temp_b mod p1
                                      mpz_mul(x, invb, temp_a);
57
                                      mpz_mod(x, x, p1);
58
                                      break;
59
                             } else {
60
                                      mpz_fdiv_q(pd, p1, d); // calcolo p2 = p1 / d
61
                                      mpz_fdiv_q(c, temp_b, d);
62
                                      mpz_fdiv_q(ad, temp_a, d);
63
                                      inv_mod(invc, c, pd); // calcolo l'inverso di c mod
64
                                           p2
                                      mpz_mul(x, invc, ad);
                                      mpz_mod(x, x, pd); // unica soluzione mod p1/d (
66
                                          ossia pd)
67
                                      // studio a mano le d soluzioni mod p1
68
69
                                      mpz_t i;
                                      mpz_inits(i, NULL);
70
                                      mpz_set_si(i, 0);
71
                                      while (mpz_cmp(i, d)<0) {</pre>
72
                                              if (mpz_cmp_si(i, 0)!=0) {
    mpz_add(x, x, d); // x = x + d
73
74
75
                                              mpz_powm(temp, g, x, p);
76
                                               if (mpz_cmp(temp, h) == 0) {
77
```

```
test=true;
78
79
                                                        break;
80
                                               mpz_add_ui(i, i, 1);
81
                                       }
82
                                       mpz_clears(i, NULL);
83
84
85
                        (test==true) {
86
87
                              break;
                     }
89
                     mpz_add_ui(it, it, 1);
90
91
92
             mpz_clears(gamma, a, b, lambda, alpha, beta, p1, temp_a, temp_b, invb, d, c
93
                 , invc, pd, ad, temp, it, it_max, NULL);
94
             return;
95
96
    void funz (mpz_t x, mpz_t a, mpz_t b, mpz_t p, mpz_t p1, mpz_t g, mpz_t h) {
97
98
             mpz_t temp;
             mpz_inits(temp, NULL);
99
100
             // suddividiamo il campo in 3 sottoinsiemi di uguale cardinalità con le
                 classi di resto mod 3
             mpz_fdiv_r_ui(temp, x, 3); // temp = x % 3
101
102
             if (mpz_cmp_si(temp, 0) == 0) {
103
                     mpz_mul(x, x, x); // x = x * x
104
                     mpz_mod(x, x, p); // riporto x mod p
105
                     mpz_mul_ui(a, a, 2); // a = a * 2
106
                     mpz_mod(a, a, p1); // riporto a mod p-1
107
                     mpz_mul_ui(b, b, 2); // b = b * 2
108
                     mpz_mod(b, b, p1); // riporto b mod p-1
109
110
             } else if (mpz_cmp_si(temp, 1) == 0) {
                     mpz_mul(x, x, g); // x = x * g
111
                     mpz_mod(x, x, p); // riporto x mod p
112
                     mpz_add_ui(a, a, 1); // a = a + 1
113
                     mpz_mod(a, a, p1); // riporto a mod p-1
114
115
                     // b resta invariato
             } else {
116
                     mpz_mul(x, x, h); // x = x * g
117
                     mpz_mod(x, x, p); // riporto x mod p
118
                     // a resta invariato;
119
                     mpz_add_ui(b, b, 1); // a = a + 1
120
                     mpz_mod(b, b, p1); // riporto a mod p-1
122
123
             mpz_clears(temp, NULL);
124
125
             return;
    }
```

### 2.6 Sistema a chiave pubblica RSA

La base dei sistemi crittografici a chiave pubblica è il seguente: due persone A e B vogliono scambiarsi un messaggio in modo da evitare che un osservatore esterno E possa intercettarlo e decifrarlo facilmente. Il metodo attualmente usato è quello RSA, il quale trae la sua forza dal fatto che fattorizzare un intero con un numero di cifre elevato (come si può verificare dai codici mostrati in precedenza) è molto laborioso.

Fasi dello scambio:

- 1) A sceglie due primi p e q molto grandi, calcola n=pq,  $\varphi(n)=(p-1)(q-1)$ , sceglie  $e\in (\mathbb{Z}/(\varphi(n))^*$ , calcola d tale che [e][d]=1 e rende pubblici n ed e.
- 2) B sceglie il messaggio  $[x] \in \mathbb{Z}/(n)$  con una conversione di dominio pubblico, calcola [y] =
- $[x^e]$  mod n e rende pubblico [y]. 3) A riceve [y] e ricava  $[x^e]^d = [x^{ed}] = [x]$ , ottenendo il messaggio inviato da B (per esempio una chiave privata per futuri messaggi).

In questi passaggi E per risalire al messaggio di B non può far altro che scomporre n o calcolare manualmente  $\varphi(n)$ , azioni equivalenti e quindi ugualmente impegnative.

# 3 Codici ausiliari

## 3.1 Radici in Zp

Listing 24: Radici Modulo.h

```
#include <time.h>
1
   #include "Bezout.h"
2
   int radice_mod (mpz_t, mpz_t, mpz_t);
4
   // calcolo in x, se esiste, la radice quadrata di a modulo p, con p primo. Se
6
       esiste restituisce {\tt 1}, altrimenti {\tt 0}.
   int radice_mod (mpz_t x, mpz_t a, mpz_t p) {
7
       mpz_t a_modp;
8
9
       mpz_init(a_modp);
       mpz_fdiv_r(a_modp,a,p);
10
11
        // caso p=2:
       if (mpz_cmp_si(p,2) == 0) {
13
            if (mpz\_cmp\_si(a\_modp,0)==0) mpz\_set\_si(x,0); // se a==0 mod 2 la radice è
14
            else mpz_set_si(x,1); // se a==1 mod 2 la radice è 1
15
16
            mpz_clear(a_modp);
17
            return 1;
18
       }
        // caso a==0 \mod p: la radice è 0
19
        if (mpz_cmp_si(a_modp,0)==0) {
20
            mpz_set_si(x,0);
21
22
            mpz_clear(a_modp);
            return 1;
23
       }
24
25
        // controllo che a sia un quadrato mod p: se il simbolo di jacobi è diverso da
26
            1, a non è un quadrato
        int j = mpz_jacobi(a_modp,p); // DA SOSTITUIRE CON IL SIMBOLO DI JACOBI SCRITTO
27
            DA NOI
        if (j!=1) {
            mpz_clear(a_modp);
29
30
            return 0;
31
32
33
        // per numeri casuali:
        gmp_randstate_t randstate;
34
        gmp_randinit_default(randstate);
35
        unsigned long int t = time(NULL);
36
        gmp_randseed_ui(randstate, t);
37
38
39
        unsigned long int h;
       mpz_t d,alpha,beta,a_inv,exp,temp;
40
41
        mpz_inits(d,alpha,beta,a_inv,temp,NULL);
        inv_mod(a_inv,a,p);
42
43
        // scrivo p-1 = 2^h *d, con d dispari
       mpz_sub_ui(d,p,1);
45
46
       h = mpz_scan1(d,0);
       mpz_fdiv_q_2exp(d,d,h);
47
48
49
        // cerco un non-quadrato
50
            mpz_urandomm(beta,randstate,p); // genero un numero casuale tra 0 e p-1
51
        } while (mpz_jacobi(beta,p)!=-1); // DA SOSTITUIRE CON IL SIMBOLO DI JACOBI
            SCRITTO DA NOI
53
        exp_mod(beta,beta,d,p); // inizializzo beta=(non-quadrato)^d
54
        // inizializzo x=a^{(d+1)/2}, ossia x^2*a^{-1}=a^d radice 2^{(h-1)}-esima di 1
55
        mpz_add_ui(temp,d,1);
```

```
mpz_fdiv_q_2exp(temp,temp,1);
57
       exp_mod(x,a_modp,temp,p);
58
59
       // inizializzo alpha=x^2*a^-1
       exp_mod(alpha,a_modp,d,p);
60
61
62
       mpz_init_set_si(exp,1);
63
64
       mpz_mul_2exp(exp,exp,h);
65
       Parto con x=a^{(d+1)/2}) che so essere tale che alpha=x^2*a^{-1} è una radice 2^{(h+1)/2}
66
       -1)-esima di 1 (dove p-1=2^h *d); voglio arrivare a h=1, ossia
       con alpha radice 1-esima di 1 ==> alpha=1, da cui x radice di a (la condizione
67
           nel ciclo è h>0 e non h>1 poiché ho già diminuito h di 1).
       Ad ogni iterazione so che alpha è radice 2^(h-1)-esima di 1, e testo se alpha è
68
            anche radice 2^(h-2)-esima di 1 (qui exp=2^(h-1)): se lo è
       proseguo lasciando x e alpha invariati; se invece non lo è, devo correggere x
69
           che diventa x*beta, dove beta sarà radice 2^h-esima primitiva
       di 1, e aggiornare alpha di conseguenza*/
70
71
       while (h>0) {
72
            // aggiorno h e exp
73
           h--;
            mpz_fdiv_q_2exp(exp,exp,1);
75
76
            exp_mod(temp,alpha,exp,p);
            // testo su alpha
77
            if (mpz_cmp_si(temp,1)!=0) { // test fallito: aggiorno x e alpha
78
79
                mpz_mul(x,x,beta);
                mpz_fdiv_r(x,x,p);
80
81
                mpz_mul(alpha,x,x);
82
                mpz_mul(alpha,alpha,a_inv);
83
84
                mpz_fdiv_r(alpha,alpha,p);
85
86
            mpz_mul(beta,beta,beta); // aggiorno beta che diventa il suo quadrato
87
            mpz_fdiv_r(beta,beta,p);
88
89
       // quando esco h=0 ossia alpha=x^2*a^-1 è radice 1-esima di 1, quindi x radice
           di a
91
92
       mpz_clears(a_modp,d,alpha,beta,a_inv,exp,temp,NULL);
       gmp_randclear(randstate);
93
94
       return 1;
   }
95
```

#### 3.2 Sistemi di interi

Listing 25: Sis interi.c

```
#include "..\Include\Matrix.h"

//risolvo un sistema di interi con n incognite e smith

int main() {

    int n = 0;
    printf("Quante incognite ha il sistema? n = ");
    scanf("%d", &n);

//richiedo i dati per la matrice e il termine noto
```

```
int** matrix = NULL;
12
             matrix = input_null(matrix, n, n);
13
14
             for (int i = 0; i < n; i++) {</pre>
15
                      for (int j = 0; j < n; j++) {
    printf("Inserisci l'elemento %d %d della matrice: ", i, j);</pre>
16
17
                               scanf("%d", &matrix[i][j]);
18
                      }
19
20
             }
21
22
             int ** B = NULL;
             B = input_null(B, n, 1);
23
             for (int i = 0; i < n; i++) {</pre>
24
25
                      printf("Inserisci il termine noto %d: ", i);
                      scanf("%d", &B[i][0]);
26
             }
27
28
             //calcolo la forma normale di Smith della matrice
29
             int ** S = NULL;
30
             S = input_id(S, n);
31
             int ** S_inv = NULL;
32
33
             S_inv = input_id(S_inv, n);
             int** T = NULL;
34
35
             T = input_id(T, n);
             int ** T_inv = NULL;
36
             T_inv = input_id(T_inv, n);
37
             int** D = NULL;
38
             D = input_null(D, n, n);
39
40
41
             for (int i = 0; i < n; i++) {</pre>
                     for (int j = 0; j < n; j++) {
    D[i][j] = matrix[i][j];</pre>
42
43
44
             }
45
46
             //risolvo Ax = B con la forma normale di Smith
47
48
             SmithNormalForm5mat(D, S, T, S_inv, T_inv, n, n);
49
50
             //SDT x = B
51
52
             //Y = DT^-1 B
53
             int ** Y = NULL;
54
             Y = mul_matrix(S, n, n, B, n, 1);
55
56
57
             for (int i = 0; i < n; i++) {</pre>
58
                      for (int j = 0; j < 1; j++) {
59
                               if (D[i][i] == 0) {
60
                                        Y[i][j] = 0;
61
62
                               else if (Y[i][j] % D[i][i] != 0) {
63
                                         printf("Il sistema non ha soluzione negli interi\n"
64
                                            );
                                        return 1;
65
66
                               }
                               else {
67
                                        Y[i][j] = Y[i][j] / D[i][i];
68
                               }
69
                      }
70
71
72
             print_matrix(Y, n, 1);
73
74
             //X = TY
             int ** X = NULL;
76
             X = mul_matrix(T, n, n, Y, n, 1);
77
78
             printf("La soluzione del sistema con matrice A :\n");
79
             print_matrix(matrix, n, n);
```

# 3.3 Frazioni Continue

Listing 26: Frazioni continue.h

```
#pragma one
1
   #ifndef Create_Factor
2
   #define Create_Factor
3
   #include <stdio.h>
   #include <stdlib.h>
6
   #include <math.h>
7
8
   int* cont_frac_th(int, int);
9
   int* cont_frac_impl(int, int);
10
11
   int* cont_frac_th(int r, int n)
12
13
            int* a = NULL;
long double x = 0, y = 0, z = 0;
14
15
16
            a = (int*)calloc(n, sizeof(int));
            if(!a)
17
18
            {
                     printf("Errore di allocazione della memoria");
19
                     return NULL;
20
21
22
            x = sqrtl(r);
23
24
            int i = 0;
25
26
            while (i < n)
27
                     a[i] = floorl(x);
28
29
                     y = x - a[i];
                     z = 1 / y;
30
                     x = z;
31
                     i++;
32
            }
33
34
            return a;
   }
35
36
   int* cont_frac_impl(int r, int n)
37
38
            int* a = NULL;
39
40
            a = (int*)calloc(n, sizeof(int));
            if(!a)
41
42
            {
                     printf("Errore di allocazione della memoria");
43
                     return NULL;
44
45
            }
46
            long double x = sqrtl(r);
47
            a[0] = floorl(x);
```

```
int i = 1, beta = -a[0], gamma = 1, app = 0;
49
50
51
            while (i < n)
52
                     app = (r - beta * beta) / gamma;
53
                     gamma = app;
54
                     app = 0;
55
                     a[i] = floorl((a[0] - beta) / gamma);
56
57
                     app = -(a[i] * gamma + beta);
                     beta = app;
58
                     app = 0;
59
                     i++;
60
61
            return a;
   }
63
64
65
   #endif
```

#### 3.4 Funzioni ausiliarie

Listing 27: Matrix.h

```
#pragma once
1
2
    #ifndef Matrix
            #define Matrix
3
4
        #include <stdlib.h>
5
        #include <stdio.h>
6
        #include <stdbool.h>
        #include "..\Include\Smith.h"
8
9
            // Funzioni per la manipolazione delle matrici
10
            int** mul_matrix(int**, int, int, int**, int, int);
void print_matrix(int**, int, int);
11
12
            void gauss(float**, int);
13
            int det_matrix_triangular(int**, int);
14
15
        int rank_matrix_diag(int**, int, int);
            int** kernel_base(int**, int, int, int*);
16
            int** link2matrix_same_row(int**, int, int, int**, int, int);
17
            int rank_matrix(int**, int, int);
18
            char* matrix_to_json(int**, int); // Funzione per convertire una matrice in
19
                 una stringa JSON per passarla a python
20
21
22
        //Funzione per calcolare la moltiplicazione tra due matrici
            int** mul_matrix(int** matrix1, int row1, int col1, int** matrix2, int row2
23
                 , int col2) {
                     if (col1 != row2) {
                              return NULL;
25
26
27
                     int** result = NULL;
                     result = (int**)calloc(row1, sizeof(int*));
28
                     for (int i = 0; i < row1; i++) {</pre>
29
                              result[i] = (int*)calloc(col2, sizeof(int));
30
                     }
31
32
                     for (int i = 0; i < row1; i++) {</pre>
                              for (int j = 0; j < col2; j++) {</pre>
33
                                      for (int k = 0; k < col1; k++) {</pre>
34
```

```
result[i][j] += matrix1[i][k] * matrix2[k][
35
                                                     j];
                                       }
37
                      }
38
                      return result;
39
40
41
42
             //Funzione per stampare una matrice
             void print_matrix(int** matrix, int row, int col) {
43
44
                      for (int i = 0; i < row; i++) {</pre>
                              for (int j = 0; j < col; j++) {
    printf("%d ", matrix[i][j]);
45
46
47
                              printf("\n");
48
                     }
49
50
                     return;
             }
51
52
53
54
55
        //Funzione per calcolare l'inversa di una matrice intera
        int** invert_matrix_integer(int** matrix, int size) {
56
57
             int ** A = NULL;
             A = input_null(A, size, size);
58
             int ** inv = NULL;
59
             inv = input_null(inv, size, size);
60
             if (!A || !inv) {
61
                 free(A):
62
                 free(inv);
                 return NULL;
64
65
66
             // Copia della matrice originale in {\tt A} e inizializzazione della matrice
67
                 identità in inv
             for (int i = 0; i < size; i++) {</pre>
68
                 for (int j = 0; j < size; j++) {
69
                      A[i][j] = matrix[i][j];
70
                      inv[i][j] = (i == j) ? 1 : 0;
71
                 }
72
             }
73
74
75
             // Eliminazione di Gauss-Jordan
76
             for (int i = 0; i < size; i++) {</pre>
77
                 // Se il pivot A[i][i] è O, cerca una riga sottostante da scambiare
78
                 if (A[i][i] == 0) {
79
                      int swapRow = i + 1;
80
                      while (swapRow < size && A[swapRow][i] == 0)</pre>
81
                          swapRow++;
82
                      if (swapRow == size) { // Matrice singolare
83
                          free(A);
84
                          free(inv):
85
                          return NULL;
86
87
88
                      swapRows(A, i, swapRow, size);
                      swapRows(inv, i, swapRow, size);
89
                 }
90
91
                 // Per ottenere l'inversa intera, il pivot deve essere 1 o -1
92
                 if (A[i][i] != 1 && A[i][i] != -1) {
93
                      // La matrice non è unimodulare: non possiamo ottenere un'inversa
                          intera
                      free(A):
95
                      free(inv);
                      return NULL;
97
98
99
                 // Se il pivot è -1, moltiplica l'intera riga per -1 per renderlo 1 \,
100
                 if (A[i][i] == -1) {
101
```

```
for (int j = 0; j < size; j++) {</pre>
102
                            A[i][j] = -A[i][j];
inv[i][j] = -inv[i][j];
103
104
105
                  }
106
107
                   // Elimina tutti gli altri elementi nella colonna i
108
                   for (int k = 0; k < size; k++) {</pre>
109
110
                       if (k != i && A[k][i] != 0) {
                            int factor = A[k][i]; // in una matrice unimodulare dovrebbe
111
                                 essere più o meno 1
                            for (int j = 0; j < size; j++) {
    A[k][j] -= factor * A[i][j];</pre>
112
113
                                 inv[k][j] -= factor * inv[i][j];
115
                       }
116
117
                  }
              }
118
119
120
              free(A);
              return inv:
121
122
123
124
         //Funzioni per calcolare l'eliminazione di gauss
         void gauss(float** matrice, int n) {
125
              for (int i = 0; i < n; i++) {</pre>
126
127
                  // Pivot
                   if (matrice[i][i] == 0) {
128
                       for (int k = i + 1; k < n; k++) {
129
                            if (matrice[k][i] != 0) {
                                 // Scambia righe
131
132
                                 for (int j = 0; j < n; j++) {
                                      float temp = matrice[i][j];
133
                                      matrice[i][j] = matrice[k][j];
134
                                      matrice[k][j] = temp;
135
136
                                 break:
137
                            }
138
                       }
139
                  }
140
141
                   // Normalizza la riga pivot
142
143
                   float pivot = matrice[i][i];
                   for (int j = 0; j < n; j++) {
144
                       matrice[i][j] /= pivot;
145
                  }
147
                   // Eliminazione verso il basso
148
                   for (int k = i + 1; k < n; k++) {</pre>
149
                       float coeff = matrice[k][i];
for (int j = 0; j < n; j++) {</pre>
150
151
                            matrice[k][j] -= coeff * matrice[i][j];
152
                       }
153
154
                  }
              }
155
         }
156
         //Funzione per calcolare Gauss di una matrice rettangolare senza scambiare le
158
              righe quindi non viene con le righe in ordine
              void gauss_rectangular(int** matrice, int row, int col) {
159
                       int r = 0;
160
161
                       for (int i = 0; i < col; i++) {</pre>
162
                                 // Pivot
163
                   if (matrice[i][i] == 0) {
                       for (int k = i + 1; k < row; k++) {
   if (matrice[k][i] != 0) {</pre>
165
166
167
                                 printf("matrice[%d][%d] = %d\n", k, i, matrice[k][i]);
                                 // Non scambio le righe perchè mi serve sapere quali sono
168
                                      le righe non nulle
```

```
r = k;
169
                              break;
170
171
                          }
                          else
172
                              return;
173
                     }
174
175
                 else r = i;
176
177
                              // Normalizza la riga pivot
178
                              int pivot = matrice[r][i];
179
                              printf("pivot = %d\n", pivot);
180
181
                              // Eliminazione verso il basso
182
                              for (int k = 0; k < row; k++) {</pre>
183
                                       if (k == r) continue;
184
185
                                       double coeff = (double)matrice[k][i]/pivot;
                     186
187
                                       for (int j = i; j < col; j++) {
188
                                                matrice[k][j] -= coeff * matrice[r][j];
189
190
                              }
191
192
                     }
             }
193
194
195
             //Funzione per calcolare il determinante di una matrice triangolare
             int det_matrix_triangular(int** matrice, int n) {
196
                     int det = 1;
197
                     for (int i = 0; i < n; i++) {</pre>
198
                              det *= matrice[i][i];
199
200
                     return det;
201
             }
202
203
             //Funzione per calcolare il rango di una matrice diagonale
204
        int rank_matrix_diag(int** matrix, int row, int col) {
205
             int r = 0;
             for (int i = 0; i < my_min(row, col); i++) {</pre>
207
                 if (matrix[i][i] != 0)
208
209
210
211
             return r;
212
213
214
             //Funzione per trovare una base del kernel di una matrice
        int** kernel_base(int** M, int r, int c, int *n) {
215
             int ** D = NULL:
216
             int** S = NULL;
217
             int ** T = NULL;
218
219
             D = input_null(D, r, c);
220
             S = input_id(S, r);
221
222
             T = input_id(T, c);
223
224
             for (int i = 0; i < r; i++) {</pre>
                 for (int j = 0; j < c; j++) {
   D[i][j] = M[i][j];</pre>
225
226
227
             }
228
229
230
             SmithNormalForm(D, S, T, r, c);
231
             int rk = rank_matrix_diag(D, r, c);
232
             //calcolo la forma normale di smith e trovo il rango tramite la matrice
234
                 diagonale
235
                     //la base sarà data ultime rk colonne di T
236
                     int** B = NULL;
237
```

```
if (c - rk == 0) {
238
                                free(D);
239
240
                                free(S);
                                free(T);
241
                                return B;
242
                      }
             B = input_null(B, c, c - rk);
244
                      for (int i = 0; i < c; i++) {
245
246
                               for (int j = 0; j < c - rk; j++) {</pre>
                                        B[i][j] = T[i][j + rk];
247
                               }
248
249
250
                      //print_matrix(B, c, c - rk);
251
252
                      free(D):
253
254
                      free(S);
                      free(T);
255
256
                      *n = c - rk;
                      return B;
257
         }
258
260
261
             //Funzione per concatenare due matrici con lo stesso numero di righe
             int** link2matrix_same_row(int** matrix1, int row1, int col1, int** matrix2
262
                  , int row2, int col2) {
263
                      int** result = NULL;
                      if (row1 != row2) {
264
                               printf("Errore: Le matrici non hanno lo stesso numero di
265
                                    righe.\n");
                                return NULL;
266
                      }
267
                      result = input_null(result, row1, col1 + col2);
268
                      for (int i = 0; i < row1; i++) {</pre>
269
                               for (int j = 0; j < col1; j++) {
270
                                        result[i][j] = matrix1[i][j];
271
                               }
272
273
                                for (int j = 0; j < col2; j++) {</pre>
                                         result[i][j + col1] = matrix2[i][j];
274
                               }
275
                      }
                      return result;
277
278
279
             //Funzione per calcolare il rango di una matrice tramite smith
280
         //portiamo la amtrice in forma diagonale e calcoliamo il rango della matrice
             diagonale molto più veloce
             int rank_matrix(int** M, int r, int c) {
282
             int ** D = NULL;
283
             int ** S = NULL;
int ** T = NULL;
284
285
286
             D = input_null(D, r, c);
287
             S = input_id(S, r);
288
             T = input_id(T, c);
289
290
             for (int i = 0; i < r; i++) {</pre>
                  for (int j = 0; j < c; j++) {
    D[i][j] = M[i][j];</pre>
292
293
294
             }
295
296
297
298
             SmithNormalForm(D, S, T, r, c);
             int rk = rank_matrix_diag(D, r, c);
300
301
302
             free(D);
                      free(S);
303
304
                      free(T);
```

```
305
                     return rk;
306
307
308
        char* matrix_to_json(int** matrix, int n) {
309
             // Calcoliamo una dimensione massima per il buffer.
310
             // Per ogni numero, assumiamo al massimo 12 caratteri (inclusi segno, cifra
311
                  e separatore).
312
             int buffer_size = n * (n * 12 + 2) + 2;
             char* buffer = (char*)malloc(buffer_size);
313
             if (!buffer) {
314
                 perror("Errore nell'allocazione della memoria");
315
                 exit(EXIT_FAILURE);
316
             }
             int pos = 0;
318
             pos += snprintf(buffer + pos, buffer_size - pos, "[");
319
320
             for (int i = 0; i < n; i++) {</pre>
                 pos += snprintf(buffer + pos, buffer_size - pos, "[");
321
322
                 for (int j = 0; j < n; j++) {
                     pos += snprintf(buffer + pos, buffer_size - pos, "%d", matrix[i][j
323
                         ]);
                     if (j < n - 1) {</pre>
                         pos += snprintf(buffer + pos, buffer_size - pos, ",");
325
326
                 }
327
                 pos += snprintf(buffer + pos, buffer_size - pos, "]");
328
                 if (i < n - 1) {
329
                     pos += snprintf(buffer + pos, buffer_size - pos, ",");
330
331
             }
332
             pos += snprintf(buffer + pos, buffer_size - pos, "]");
333
334
             return buffer;
        }
335
336
337
    #endif
```

#### Listing 28: Fattorizzazione.h

```
#include <stdlib.h>
2
   #include <gmp.h>
3
   // definizione della struttura dei fattori: l'obiettivo e' costruire una lista di
4
       fattori in modo da poter scrivere un intero
   // come prodotto di primi (in ordine), ciascuno con la rispettiva potenza.
5
   typedef struct Factor {
6
       mpz_t prime;
       unsigned int exponent;
8
9
       struct Factor* next;
   } Factor;
10
11
   Factor* add_factor(Factor*, mpz_t, unsigned int);
12
   Factor* cons(Factor*, mpz_t, unsigned int);
13
   void print_factors(Factor*);
14
15
   // aggiunge in testa alla lista il primo p elevato alla potenza exp
16
17
   Factor* cons(Factor* factor, mpz_t p, unsigned int exp) {
       Factor* new_factor = (Factor*)malloc(sizeof(Factor));
18
       mpz_init_set(new_factor->prime,p);
19
       new_factor -> exponent = exp;
20
       new_factor ->next=factor;
21
       return new_factor;
22
23
   }
24
   // aggiunge alla lista di fattori "factor", in modo ordinato, il primo p elevato
25
       alla potenza exp
   Factor* add_factor(Factor* factor, mpz_t p, unsigned int exp) {
26
```

```
// caso in cui sono arrivato a fine lista, oppure ho trovato il primo numero
27
            primo presente nella lista maggiore di p: aggiungo un fattore
        if (factor == NULL || mpz_cmp(factor -> prime,p) > 0) {
            return cons(factor,p,exp);
29
30
31
       // caso in cui ho trovato nella lista un primo identico a p: sommo l'esponente
32
       if (mpz_cmp(factor->prime,p)==0) {
33
34
            factor -> exponent = factor -> exponent + exp;
            return factor;
35
       }
36
37
       // proseguo la ricerca in modo ricorsivo
38
       factor -> next = add_factor (factor -> next, p, exp);
       // riaggancio i puntatori al ritorno della ricorsione
40
       return factor;
41
   }
42
43
   // stampa la lista dei fattori
44
   void print_factors(Factor* factor) {
45
       if (factor==NULL) return;
46
47
       gmp_printf("%Zd^(%u)",factor->prime,factor->exponent);
48
49
       factor=factor->next;
        while (factor!=NULL) {
50
            gmp_printf(" * %Zd^(%u)",factor->prime,factor->exponent);
51
            factor=factor->next;
52
53
54
       return;
   }
56
```