1 Algorithmes sur les graphes

```
* Algorithme de Dijkstra
2
3
   * Recherche de plus court chemin entre une source et tous les sommets du graphe.
4
   * Restriction : les aretes doivent avoir des poids positifs.
   * Complexite : temporelle O(m*log(n)), spatiale O(m)
   #include <vector>
   #include <queue>
   #include <climits>
   using namespace std;
13
   struct edge {
14
     int x, y, w;
15
     edge(void): x(),y(),w() {};
16
     edge(int a, int b, int c): x(a), y(b), w(c) {}
17
     bool operator< (const edge & e) const {</pre>
18
       // Attention, on met un ">" car le top d'une file de priorite est le plus grand element
19
20
       // pour la relation consideree (et donc ici une arete de poids minimum).
21
       return w > e.w;
     }
22
   };
23
   typedef vector<vector<edge> > graph;
24
25
   void dijsktra(graph & g, vector<int> & pere, vector<int> & dist, int source) {
26
     priority_queue<edge> file;
27
     vector<bool> vu (g.size(), false);
28
     edge e,f;
29
     int i = 0;
30
     dist.clear();
31
     dist.resize(g.size(), INT_MAX);
32
33
     file.push(edge(source,source,0));
34
     while (!file.empty()) {
       e = file.top();
35
       file.pop();
36
       if (vu[e.y]) continue;
37
       // La distance de source a e.y est la bonne
38
       pere[e.y] = e.x;
39
       dist[e.y] = e.w;
40
       vu[e.y] = true;
41
       // Parcours des voisins de e.y
42
       for (i = 0; i < (int) g[e.y].size(); ++i) {</pre>
43
         f = g[e.y][i];
44
         f.w += e.w;
45
         if (dist[f.y] > f.w)
46
           file.push(f);
47
48
     }
49
     return;
50
51
```

```
/********************************
    * Algorithme de Bellman-Ford
2
3
    * Recherche de plus court chemin entre une source et tous les sommets du graphe.
4
    * Detection de circuits absorbants, poids negatifs possibles.
5
    * Complexite : O(n*m)
6
    #include <vector>
9
   #include <climits>
10
   using namespace std;
11
12
   struct edge {
13
     int x, y, w;
14
     edge(void) :
15
      x(), y(), w() {}
16
     edge(int a, int b, int c) :
17
      x(a), y(b), w(c) {}
18
     bool operator<(const edge & e) const {</pre>
19
      return w < e.w;</pre>
20
21
   };
22
23
   typedef vector<edge> edges;
24
25
26
   // Renvoie true ssi il y a un circuit absorbant
27
   // Tableau des predecesseurs sur un chemin de la source a i --> pred
   bool bellman(edges & e, vector<int> & d, vector<int> pred, int borne, int source) {
     int i, k = 0;
29
     bool changed = true;
30
     d[source] = 0;
31
     for (k = 0; changed && k < borne; ++k) {
32
      changed = false;
33
      for (i = 0; i < (int) e.size(); ++i) {</pre>
34
        if (d[e[i].x] != INT_MAX && d[e[i].y] > d[e[i].x] + e[i].w) {
35
          d[e[i].y] = d[e[i].x] + e[i].w;
36
          pred[e[i].y] = e[i].x;
37
38
          changed = true;
39
        }
      }
40
41
     return changed;
42
43
```

```
* Algorithme de Roy-Warshall
2
3
    * Recherche de plus court chemin entre tout couple de sommets.
4
    * Detection de circuits absorbants, poids negatifs possibles.
5
    * Complexite : O(n^3)
6
    #include <vector>
9
   #include <climits>
10
   using namespace std;
11
12
   typedef vector<vector<int> > matrix;
13
14
   // Renvoie true ssi il y a un circuit absorbant
   // Matrice des successeurs sur un chemin de i a j --> r
   bool roy_warshall(matrix & g, matrix & r) {
17
    int i, j, k, n = g.size();
     // Initialisation de la table de routage
19
    for (i = 0; i < n; ++i)
20
      for (j = 0; j < n; ++j)
21
       r[i][j] = (g[i][j] == INT_MAX ? i : j);
22
     // Algorithme principal
23
    for (k = 0; k < n; ++k)
24
25
      for (i = 0; i < n; ++i)</pre>
        for (j = 0; j < n; ++j) {
26
         if (g[i][k] == INT_MAX) continue;
27
         if (g[k][j] == INT_MAX) continue;
28
         if (g[i][k] + g[k][j] >= g[i][j]) continue;
29
         g[i][j] = g[i][k] + g[k][j];
30
         r[i][j] = r[i][k];
31
32
     // Detection des circuits absorbant
33
    for (i = 0; i < n; ++i)
34
      if (g[i][i] < 0)</pre>
35
       return true;
36
    return false;
37
```

```
/********************************
    * Union-Find; Algorithme de Kruskal
2
3
    * Recherche d'arbre couvrant de poids minimum.
4
    5
   #include <vector>
   #include <algorithm>
   using namespace std;
   // Structure d'union-find
   vector<int> pere;
10
11
   void init(int n) {
12
    int i;
13
     pere.resize(n);
14
     for (i = 0; i < n; ++i)</pre>
      pere[i] = i;
17
     return;
   }
18
   int find(int i) {
19
     if (pere[i] == i) return i;
20
     pere[i] = find(pere[i]);
21
     return pere[i];
22
23
   void merge(int i, int j) {
24
25
     pere[find(i)] = find(j);
26
     return;
27
28
   // Algorithme de Kruskal
29
   struct edge {
30
     int x, y, w;
31
     edge(void) :
32
      x(), y(), w() {}
33
     edge(int a, int b, int c) :
34
      x(a), y(b), w(c) {}
35
     bool operator<(const edge & e) const {</pre>
36
      return w < e.w;</pre>
37
38
     }
39
   };
   typedef vector<edge> tree;
40
   typedef vector<edge> adj;
41
42
   void kruskal(adj & e, tree & t, int n) {
43
     int i;
44
     init(n);
45
     sort(e.begin(), e.end());
46
     for (i = 0; i < (int) e.size(); ++i) {</pre>
47
      if (find(e[i].x) != find(e[i].y)) {
48
        t.push_back(e[i]);
49
        merge(e[i].x, e[i].y);
50
51
     }
52
   }
53
```

```
/******************************
    * Algorithme de Prim
2
3
    * Recherche d'arbre couvrant de poids maximum, version avec des priority_queue.
4
    5
6
   #include <vector>
   #include <queue>
   #include <climits>
   using namespace std;
10
11
   struct edge {
12
     int x, y, w;
13
     edge(void): x(),y(),w() {};
14
     edge(int a, int b, int c): x(a), y(b), w(c) {}
     bool operator< (const edge & e) const {</pre>
16
      return w < e.w; // Attention, changer "<" en ">" pour obtenir un arbre couvrant de poids
17
          minimal.
    }
18
   };
19
20
   typedef vector<vector<edge> > graph;
21
   typedef vector<edge> tree;
22
23
24
   // Retourne le poids d'un arbre couvrant de poids maximal + la liste des aretes d'un tel arbre
25
   int prim(graph & g, tree & t) {
26
     priority_queue<edge> file;
     vector<bool> vu (g.size(), false);
27
     edge e;
28
     int i,s = 0;
29
     vu[0] = true;
30
     for (i = 0; i < (int) g[0].size(); ++i)</pre>
31
      file.push(g[0][i]);
32
     while (!file.empty()) {
33
      e = file.top();
34
      file.pop();
35
      if (vu[e.y]) continue;
36
37
       // Ajout de l'arete "e"
      t.push_back(e);
38
      s += e.w;
39
      vu[e.y] = true;
40
       // Parcours des voisins de "y"
41
      for (i = 0; i < (int) g[e.y].size(); ++i)</pre>
42
        file.push(g[e.y][i]);
43
44
     return s;
45
46
```

```
/********************************
    * Algorithme d'Edmonds-Karp
2
3
    * Recherche d'un flot maximum. Complexite : O(n*m^2)
4
    5
6
   #include <vector>
   #include <queue>
   using namespace std;
10
   class graph {
11
   public:
12
    vector<vector<int> > adj; // Liste d'adjacence
13
    vector<vector<int> > capa; // Matrice des capacites de liens
14
    vector<vector<int> > flot; // Matrice des valeurs du flot
    graph(void) {}
16
    graph(int n) {
17
      adj.resize(n);
18
      capa.resize(n, vector<int> (n, 0));
19
      flot.resize(n, vector<int> (n, 0));
20
21
    void reset(void) {
22
      flot.clear();
23
      flot.resize(adj.size(), vector<int> (adj.size(), 0));
24
25
26
   private:
27
    vector<int> pere;
28
     int cout(int x, int y) {
29
      return capa[x][y] - flot[x][y];
30
31
32
     // Parcours en largeur conditionnel
33
     void parcours(int source, int target) {
34
      int x, y, i;
35
      queue<int> file;
36
      pere.clear();
37
38
      pere.resize(adj.size(), -1);
39
      file.push(source);
      pere[source] = source;
40
      while (!file.empty()) {
41
        x = file.front();
42
        file.pop();
43
        for (i = 0; i < (int) adj[x].size(); ++i) {</pre>
44
          y = adj[x][i];
45
          if (pere[y] != -1)
46
           continue;
47
          if (cout(x, y) \le 0)
48
49
           continue;
          pere[y] = x;
50
          file.push(y);
51
          if (y == target)
52
           return;
53
```

```
}
54
55
56
        return;
57
58
      // Calcul du cout residuel le long d'un chemin
59
      int cout_residuel(int target) {
60
        int x, y, c;
61
62
        y = target;
        x = pere[target];
63
        c = cout(x, y);
64
        while (pere[x] != x) {
65
          y = x;
66
          x = pere[x];
67
          c = min(c, cout(x, y));
68
69
        return c;
70
71
72
      // Augmenter le flot le long du chemin
73
      void augmenter(int target, int c) {
74
        int x, y;
75
        y = target;
76
        x = pere[target];
77
        while (x != y) {
78
          flot[x][y] += c;
79
          flot[y][x] -= c;
80
          y = x;
81
          x = pere[x];
82
83
84
        return;
      }
85
    public:
86
      // Calcul d'un flot maximum
87
      int flot_max(int source, int target) {
88
        int c, s = 0;
89
        while (true) {
90
91
          parcours(source, target);
92
          if (pere[target] == -1)
93
            break;
          c = cout_residuel(target);
94
95
          s += c;
          augmenter(target, c);
96
97
        return s;
98
99
100
    };
101
```

```
/********************************
    * Couplage maximum.
2
3
    * Recherche d'un couplage maximum dans le cas d'un graphe biparti.
4
    * Complexite : O(n*m)
5
    6
   #include <vector>
   using namespace std;
9
10
   class bigraph {
11
   public:
12
     vector<vector<int> > adj_left;
13
     vector<int> match_left, match_right;
14
     int nb_coupled_edges;
15
     bigraph(void) {
16
17
     bigraph(int p, int q) {
18
      adj_left.resize(p);
19
      match_left.resize(p, -1);
20
      match_right.resize(q, -1);
21
      nb_coupled_edges = 0;
22
23
     void reset(void) {
24
25
      int p = match_left.size();
26
       int q = match_right.size();
27
       // Clear
      match_left.clear();
28
      match_right.clear();
29
      // Resize
30
      match_left.resize(p, -1);
31
      match_right.resize(q, -1);
32
      nb_coupled_edges = 0;
33
34
35
   private:
36
     vector<bool> vu_left;
37
38
39
     // Parcours en profondeur pour trouver un chemin augmentant
     bool parcours(int x) {
40
41
      int i, y, z;
      if (x == -1)
42
        return true; // Sommet non sature : on s'arrete
43
       if (vu_left[x])
44
        return false; // Sommet deja explore
45
       vu_left[x] = true;
46
       for (i = 0; i < (int) adj_left[x].size(); ++i) {</pre>
47
        y = adj_left[x][i];
48
49
        z = match_right[y];
        if (parcours(z)) {
50
          match_right[y] = x;
51
          match_left[x] = y;
52
          return true;
53
```

```
}
54
55
       return false;
56
57
58
      // Recherche d'un chemin augmentant
59
     bool find_path(void) {
60
       int i;
61
       vu_left.clear();
62
       vu_left.resize(adj_left.size(), false);
63
       for (i = 0; i < (int) adj_left.size(); ++i) {</pre>
64
          if (match_left[i] == -1 && parcours(i))
65
           return true;
66
67
       return false;
68
69
70
    public:
71
      // Couplage glouton
72
     void greedy_matching(void) {
73
       int i, j, k;
74
       for (i = 0; i < (int) adj_left.size(); ++i) {</pre>
75
         for (k = 0; k < (int) adj_left[i].size(); ++k) {</pre>
76
            j = adj_left[i][k];
77
           if (match_left[i] == -1 && match_right[j] == -1) {
78
             match_left[i] = j;
79
             match_right[j] = i;
80
             ++nb_coupled_edges;
81
           }
82
         }
       }
84
85
86
      // Calcul d'un couplage maximum
87
     void couplage_max(void) {
88
       while (true) {
89
         if (find_path())
90
91
           ++nb_coupled_edges;
92
          else
93
           break;
94
       return;
     }
96
97
   };
98
```

```
* Parcours en largeur
2
3
    * Implementation a l'aide de deux piles. Complexite : O(n + m)
4
    *******************
5
6
   #include <vector>
7
   #include <stack>
   using namespace std;
10
   typedef vector<vector<int> > graph;
11
12
   // Renvoie la distance de la source a la cible en nombre de sauts
13
   // L'algorithme s'arrete des que la cible est atteinte
14
   int bfs(graph & g, int source, int target) {
    vector<bool> vu(g.size(), false);
    stack<int> current, next;
17
    int i, j, d = 0;
18
    current.push(source);
19
    vu[source] = true;
20
    while (not current.empty()) {
21
      i = current.top();
22
      current.pop();
23
      for (j = 0; j < (int) g[i].size(); ++j) {</pre>
24
25
        if (vu[g[i][j]]) continue;
26
        if (g[i][j] == target) return d;
27
        next.push(g[i][j]);
        vu[g[i][j]] = true;
28
29
      if (current.empty()) {swap(current, next); ++d;}
30
31
    return -1;
32
33
34
   35
    * Parcours en profondeur
36
37
38
    * Implementation a l'aide d'une pile. Complexite : O(n + m)
39
40
   #include <vector>
41
   #include <stack>
42
   using namespace std;
43
44
   typedef vector<vector<int> > graph;
45
46
   // Renvoie true ssi la source et la cible sont dans la meme composante connexe
47
   bool dfs(graph & g, int source, int target) {
48
    vector<bool> vu(g.size(), false);
49
    stack<int> current;
50
    int i, j;
51
    current.push(source);
52
    vu[source] = true;
53
```

```
while (not current.empty()) {
54
       i = current.top();
55
       current.pop();
56
       for (j = 0; j < (int) g[i].size(); ++j) {</pre>
57
         if (vu[g[i][j]]) continue;
58
         if (g[i][j] == target) return true;
59
         current.push(g[i][j]);
60
         vu[g[i][j]] = true;
61
62
63
64
     return false;
65
```

```
1
2
    * Composantes fortement connexes
3
    * Calcul des composantes fortement connexes d'un graphe oriente.
    * Algorithme de Tarjan. Complexite : O(n + m)
5
    *******************************
   class graph {
   public:
     vector<vector<int> > adj;
9
     vector<int> comp; // Indice de la CFC d'un sommet
10
     int nb_cfc;
11
12
   private:
     vector<int> index; // Ordre dans lequel les sommets ont ete visites
     vector<int> lowlink; // Sert a determiner la "racine" d'une CFC
15
     stack<int> s; // Les sommets non classes
16
     int id;
17
18
     // Parcours en profondeur sur un sommet
19
     void tarjan(int i) {
20
       int j, k;
21
       index[i] = id;
22
       lowlink[i] = id;
23
       ++id;
24
25
       s.push(i);
       for (k = 0; k < (int) adj[i].size(); ++k) {</pre>
26
         j = adj[i][k];
27
         if (index[j] == -1)
28
          tarjan(j);
29
         if (comp[j] == -1)
30
          lowlink[i] = min(lowlink[i], lowlink[j]);
31
32
       if (lowlink[i] == index[i]) {
33
        do {
34
          j = s.top();
35
          s.pop();
          comp[j] = nb_cfc;
37
         } while (i != j);
38
         ++nb_cfc;
39
       }
40
41
     }
```

```
42
   public:
43
     // Calcul des CFC du graphe
44
     void cfc() {
45
       id = 0;
46
       nb\_cfc = 0;
47
       comp.clear();
48
       index.clear();
49
       lowlink.clear();
50
       comp.resize(adj.size(), -1);
51
       index.resize(adj.size(), -1);
52
       lowlink.resize(adj.size(), -1);
53
       for (int i = 0; i < (int) adj.size(); ++i) {</pre>
54
         if (index[i] == -1)
55
           tarjan(i);
56
57
     }
58
   };
59
```

```
* Effeuillage de graphe
2
3
    * Effeuillage de graphe oriente, on enleve les sommets de degre entrant egal a 1
4
    * Complexite : O(n+m)
5
    *************************
   #include <vector>
   #include <list>
   using namespace std;
10
11
   void effeuille(vector<vector<int> > & adj, vector<int> & order) {
12
    int i, j, k, index = 0;
13
    vector<bool> vu(adj.size(), false);
14
    vector<int> deg(adj.size(), 0);
    list<int> visit;
     // On calcule le degre entrant de chaque sommet
17
    for (i = 0; i < (int) adj.size(); ++i)</pre>
18
      for (k = 0; k < (int) adj[i].size(); ++k)</pre>
19
        ++deg[adj[i][k]];
20
     // On commence par les sommets de degre entrant nul
21
     for (i = 0; i < (int) adj.size(); ++i)</pre>
22
      if (deg[i] == 1) {
23
        vu[i] = true;
24
25
        visit.push_back(i);
26
27
     // On effeuille
    while (not visit.empty()) {
28
      i = visit.front();
29
      visit.pop_front();
30
      // Appliquer une operation sur "i"
31
      order[i] = index;
32
      ++index;
33
      for (k = 0; k < (int) adj[i].size(); ++k) {</pre>
34
        j = adj[i][k];
35
        if (vu[j]) continue; // Sommet deja visite
36
        // On retire "i", donc on decremente le degre entrant de "j"
37
38
        --deg[j];
        // Si "j" devient une feuille
39
40
        if (deg[j] == 1) {
          vu[j] = true;
41
          visit.push_back(j);
42
43
44
45
    return;
46
47
```

2 Arithmétique

```
// Exponentiation modulaire rapide : y = (x ^n) \% m
    int mod_pow(int x, int n, int m) {
     int y = 1;
     while (n != 0) {
       if ((n & 1) == 1)
         y = (y * x) \% m;
6
       x = (x * x) % m;
7
       n = n \gg 1;
8
9
     return y;
10
11
12
   // Si p est premier, renvoie y tel que x*y = 1 [p].
13
    // Utilise le petit theoreme de fermat qui dit que x^{(p-1)} = 1 [p] si p premier.
   int inv_mod(int x, int p) {
     return mod_pow(x, p - 2, p);
16
17
18
   // Remplace un couple (x,y) par (px,py) premiers entre eux, avec m = pgcd(x,y)
19
   void normalize(int &x, int &y) {
20
     int m = x, n = y;
21
     while (n) {
22
       m \%= n;
23
       swap(m, n);
     x /= m;
27
     y /= m;
     return;
28
29
30
    // Calcule (u,v) tel que a*u + b*v = r, et renvoie r = pgcd(a,b).
31
    int bezout(int &a, int &b, int &u, int &v) {
32
     int r = a, r1 = b;
33
     int q, rs, us, vs;
34
35
     int u1, v1;
     u = 1, v = 0;
     u1 = 0, v1 = 1;
37
     while (r1) {
38
       q = r / r1;
39
       rs = r; us = u; vs = v;
40
       r = r1; u = u1; v = v1;
41
       r1 = rs - q * r1;
42
       u1 = us - q * u1;
43
       v1 = vs - q * v1;
44
     return r;
48
49
50
51
52
```

```
// Coefficients binomiaux
53
    int binom(int k, int n) {
54
      int i, res = 1;
55
      for (i = 1; i <= k; ++i)</pre>
56
        res = (n - k + i) * res / i;
57
      return res;
58
59
60
    // Test de primalite
    bool isprime(int n) {
62
      if (n == 0 || n == 1)
63
        return false;
64
      else if (n == 2 || n == 3 || n == 5 || n == 7)
65
        return true;
66
      else if (n % 2 == 0 || n % 3 == 0)
67
        return false;
68
69
        for (int i = 5; i * i <= n; i += 6)</pre>
70
          if (n % i == 0 || n % (i + 2) == 0)
71
72
            return false;
        return true;
73
      }
74
    }
75
76
77
     * Crible d'Eratosthenes
78
79
      * Et test de primalite avec precalcul des nombres premiers.
80
81
    #include <vector>
83
    using namespace std;
85
    // Crible d'Eratosthenes
86
    void sieve(vector<bool> & crossed, int limit) {
87
      int i,j;
88
      crossed.clear();
89
90
      crossed.resize(limit / 2, false);
91
      crossed[0] = true;
      for (i = 1; 4*i*i < limit; ++i) {</pre>
92
        if (crossed[i]) continue;
93
        for (j = 2*i*(i+1); 2*j < limit; j += 2*i+1)</pre>
94
          crossed[j] = true;
95
96
      return;
97
98
99
    // Test de primalite
100
    bool isprime(vector<bool> & crossed, int i) {
101
102
      if (i == 2) return true;
      if (i % 2 == 0) return false;
104
      return not crossed[(i-1)/2];
105
```

```
/********************************
    * Pivot de Gauss
2
3
    * Calcule le determinant d'une matrice carree.
4
    * Calcule l'inverse d'une matrice carree.
5
    *******************************
   #include <vector>
   #include <cmath>
   using namespace std;
10
11
   typedef long double elem;
12
   typedef vector<vector<elem> > matrix;
13
14
   elem inline eabs(elem x) {
    return fabs(x);
   }
17
18
   bool inline zero(elem x) {
19
    return (eabs(x) < 1e-20);
20
21
22
   // Echange de deux lignes de la matrice
23
   void swap_line(matrix & m, int i, int j) {
24
25
     swap(m[i], m[j]);
26
     return;
27
28
   // Effectue M[i] \leftarrow M[i] - M[j] * y/x
29
   void sub_line(matrix & m, int i, int j, elem x, elem y) {
30
     int k;
31
     for (k = 0; k < (int) m.size(); ++k)</pre>
32
      m[i][k] = m[i][k] - m[j][k] * y / x;
33
     return;
34
35
36
   // Effectue\ M[i] \leftarrow M[i] * x
37
   void mult_line(matrix & m, int i, elem x) {
39
     for (k = 0; k < (int) m.size(); ++k)</pre>
40
       m[i][k] = m[i][k] * x;
41
     return;
42
43
44
   elem det(matrix & m) {
45
     int i, j, n;
46
     elem d = 1;
47
     n = m.size();
48
     for (i = 0; i < n; ++i) {</pre>
49
       // Recherche du plus grand element non nul de la colonne i (entre les lignes i et n-1)
50
       for (j = i + 1; j < n; ++j) {
51
         if (zero(m[j][i]))
52
          continue;
53
```

```
if (eabs(m[j][i]) > eabs(m[i][i]))
54
            swap_line(m, i, j);
55
56
        // S'il n'y a pas de nombre non nul sur la diagonale, le determinant est nul
57
        if (zero(m[i][i]))
58
          return 0;
59
        d *= m[i][i];
60
        // Sinon, soustraire la ligne i aux lignes suivantes
61
62
        for (j = i + 1; j < n; ++j) {
          sub_line(m, j, i, m[i][i], m[j][i]);
63
64
65
      // Le determinant est alors le produit des elements diagonaux
66
      return d;
67
68
69
    // Inverse la matrice m
70
    // Stocke le resultat dans inv, renvoie true ssi m est inversible
71
    bool inverse(matrix & m, matrix & inv) {
72
      int i, j, n;
73
      n = m.size();
74
      inv.clear();
75
      inv.resize(n, vector<elem> (n, 0));
76
      // Au debut inv = la matrice identite
77
      for (i = 0; i < n; ++i)</pre>
78
        inv[i][i] = 1.;
79
      // On diagonalise la matrice
80
      for (i = 0; i < n; ++i) {</pre>
81
        // Recherche du plus grand element non nul de la colonne i (entre les lignes i et n-1)
82
83
        for (j = i + 1; j < n; ++j) {
          if (zero(m[j][i]))
84
 85
            continue;
          if (eabs(m[j][i]) > eabs(m[i][i])) {
86
            swap_line(inv, i, j);
87
            swap_line(m, i, j);
88
89
90
        // S'il n'y a pas de nombre non nul sur la diagonale, m n'est pas inversible
91
92
        if (zero(m[i][i]))
93
          return false;
94
        // Sinon, soustraire la ligne i aux autres lignes
        for (j = 0; j < n; ++j) {
          if (i != j) {
96
            sub_line(inv, j, i, m[i][i], m[j][i]);
97
            sub_line(m, j, i, m[i][i], m[j][i]);
98
          }
99
        }
100
        // Normalisation
101
        mult_line(inv, i, 1. / m[i][i]);
102
        mult_line(m, i, 1. / m[i][i]);
103
104
105
      return true;
106
```

3 Géométrie

```
#include <vector>
   #include <complex>
   using namespace std;
   typedef complex<double> point;
   typedef vector<point> poly;
6
   point e(1000, 1000); // Un point a l'exterieur de la zone de travail
9
   double inline det(const point & u, const point & v) {
10
     return imag(conj(u) * v);
11
12
13
14
15
   // Teste si les points (a,b,c,d) sont cocycliques
16
   bool cocycle(const point & a, const point & b, const point & c, const point & d) {
17
     // Vérifie que les points ne soient pas alignés
18
     if (\det(c - a, c - b) == 0 \mid | \det(d - a, d - b) == 0)
19
       return false;
20
     return imag(((a - c) * (b - d)) / ((b - c) * (a - d))) == 0;
21
22
23
   // Teste si les segments [a,b] et [c,d] s'intersectent
   bool inline intersect(const point & a, const point & b, const point & c,
27
       const point & d) {
     double z = det(b - a, d - c);
28
     double x = det(c - a, b - a);
29
     double y = det(d - c, a - c);
30
     int sx = (x > 0 ? 1 : -1);
31
     int sy = (y > 0 ? 1 : -1);
32
     // On fait le test en n'utilsant que des entiers si possible
33
     return (z != 0 && x * z >= 0 && sx * x < sx * z && y * z >= 0 && sy * y
34
         < sy * z);
35
36
37
38
   // Calcul le point d'intersection de deux droites
39
   // Renvoie "true" si et seulement si le point d'intersection appartient aux deux segments (?)
40
   bool segInter(const point & a, const point & b, const point & c,
41
       const point & d, point & inter) {
42
     double detSeg = det(b - a, d - c);
43
     double detABC = det(b - a, c - a);
44
     if (detSeg == 0)
       return false;
     inter = c - (d - c) * detABC / detSeg;
47
     return det(b - a, c - a) * det(b - a, d - a) <= 0 && det(d - c, a - c)
48
         * det(d - c, b - c) <= 0;
49
   }
50
51
52
```

```
53
   // Teste si le point a est a l'interieur du poligone p
   bool is_inside(const point & a, const poly & p) {
54
     int i, n = p.size();
55
     bool tmp, b = false;
56
     for (i = 0; i < (int) p.size(); ++i) {</pre>
57
       tmp = intersect(a, e, p[i], p[(i + 1) \% n]);
58
       b = (b != tmp);
59
     }
60
     return b;
62
63
64
   // Renvoie l'aire du poligone t
65
   double get_surface(poly & t) {
66
     double sum = 0;
67
     int i;
68
     for (i = 1; i + 1 < (int) t.size(); ++i) {</pre>
69
       sum += det(t[i] - t[0], t[i + 1] - t[0]);
70
71
     return abs(sum / 2);
72
   }
73
```

```
* Algorithme de Graham
2
3
    * Calcul de l'enveloppe convexe d'un ensemble de points.
4
    * Complexite : O(n*log(n))
5
    *******************************
   #include <vector>
   #include <complex>
   #include <algorithm>
   using namespace std;
10
11
   typedef complex<double> point;
12
   typedef vector<point> poly;
13
14
   double inline det(const point & u, const point & v) {
    return imag(conj(u) * v);
16
   }
17
18
   // p0 is assumed to be the leftmost point of the poly, and should be kept at pos. 0 in the vector
19
   struct Compare {
20
     point p0;
21
     bool operator ()(const point & p1, const point & p2) {
22
       double d = det(p1 - p0, p2 - p0);
23
       if (p1 == p0) return true;
24
25
       if (p2 == p0) return false;
26
       return (d < 0 | | (d == 0 \&\& abs(p1 - p0) < abs(p2 - p0)));
27
   };
28
   bool inline angle(point & a, point & b, point & c) {
29
     return (det(b - a, c - a) >= 0);
30
   }
31
32
   // Compute the convex hull of the set of point t, store it in r.
33
   // Does not preserve the ordering of t's vertices
34
   void convex_hull(poly & t, poly & r) {
35
     int i;
36
     Compare order;
37
     // Search leftmost vertex
38
39
     order.p0 = t[0];
40
     for (i = 1; i < (int) t.size(); ++i)</pre>
       if (t[i].real() < order.p0.real())</pre>
41
        order.p0 = t[i];
42
     sort(t.begin(), t.end(), order);
43
     for (i = 0; i < (int) t.size(); ++i) {</pre>
44
       r.push_back(t[i]);
45
       // Pop vertices that become internal
46
       while (r.size() > 3u && angle(r.end()[-3], r.end()[-2], r.end()[-1])) {
47
        r.end()[-2] = r.back();
48
49
        r.pop_back();
50
51
52
     return;
   }
53
```

4 Annexe

```
* Algorithme de Dijkstra
2
    * Implementation avec des set
3
4
    * Recherche de plus court chemin entre une source et tous les sommets du graphe.
5
    * Restriction : les aretes doivent avoir des poids positifs.
6
    * Complexite : temporelle O(m*log(n)), spatiale O(n)
   #include <vector>
   #include <set>
   #include <climits>
12
   using namespace std;
13
   struct edge {
14
     int to;
15
     int weight;
16
     edge(void) :
17
       to(), weight() {}
18
     edge(int a, int b) :
19
20
       to(a), weight(b) {}
21
22
   typedef vector<vector<edge> > graph;
23
   // pred[i] = predecesseur de "i" dans un plus court chemin de "source" a "i"
24
   // dist[i] = longueur d'un tel plus court chemin
25
   void dijsktra(graph & g, vector<int> & pred, vector<int> & dist, int source) {
26
     set<pair<int, int> > Q;
27
     int i, j, k, cost;
28
     dist.clear();
29
     dist.resize(g.size(), INT_MAX);
30
     pred.resize(g.size(), -1);
31
     dist[source] = 0;
32
33
     pred[source] = source;
34
     Q.insert(make_pair(0, source));
     while (not Q.empty()) {
35
       i = Q.begin()->second;
36
       Q.erase(Q.begin());
37
       for (k = 0; k < (int) g[i].size(); ++k) {</pre>
38
                             // Voisin de "i"
         j = g[i][k].to;
39
         cost = g[i][k].weight; // Poids de l'arete (i,j)
40
         if (dist[j] > dist[i] + cost) {
41
          // Mise a jour de l'element "j" en temps log(n)
42
          Q.erase(make_pair(dist[j], j));
43
          dist[j] = dist[i] + cost;
44
          pred[j] = i;
45
          Q.insert(make_pair(dist[j], j));
46
47
48
     }
49
     return;
50
51
```

```
* Algorithme de Prim
2
    * Implementation avec des set
3
    * Recherche d'arbre couvrant de poids minimum.
    *******************************
   #include <vector>
   #include <set>
   using namespace std;
   struct edge {
10
     int from;
11
     int to;
12
     int weight;
13
     edge(void) :
14
       from(), to(), weight() {}
15
     edge(int a, int b, int c) :
16
17
       from(a), to(b), weight(c) {}
     bool operator<(const edge & e) const {</pre>
18
       return weight < e.weight || (weight == e.weight && (from < e.from
19
          || (from == e.from && to < e.to)));</pre>
20
     }
21
   };
22
   typedef vector<vector<edge> > graph;
23
   typedef vector<edge> tree;
^{24}
25
   // Retourne le poids d'un arbre couvrant de poids minimal + la liste des aretes d'un tel arbre
26
27
   int prim(graph & g, tree & t) {
     set<edge> Q;
     vector<set<edge>::iterator> old (g.size(), Q.end());
29
     vector<bool> vu (g.size(), false);
30
     int i, j, k, s = 0;
31
     vu[0] = true;
32
     for (i = 0; i < (int) g[0].size(); ++i) {</pre>
33
       old[g[0][i].to] = Q.insert(g[0][i]).first;
34
35
     while (not Q.empty()) {
36
       t.push_back(*Q.begin());
37
       i = Q.begin()->to;
38
       s += Q.begin()->weight;
39
       vu[i] = true;
40
       Q.erase(Q.begin());
41
       for (k = 0; k < (int) g[i].size(); ++k) {</pre>
42
        j = g[i][k].to;
43
        if (not vu[j] && (old[j] == Q.end() || old[j]->weight > g[i][k].weight)) {
44
          // Mise a jour de l'element "j" en temps log(n)
45
          if (old[j] != Q.end())
46
            Q.erase(old[j]);
47
          old[j] = Q.insert(g[i][k]).first;
48
49
       }
50
51
52
     return s;
   }
53
```

```
* Nombre d'arbres couvrants d'un graphe
2
3
    * Soit A la matrice d'adjacence du graphe (avec des A[i][j] = 1 ssi (i,j) est une arete),
4
    * D la matrice diagonale contenant les degres des sommets (D[i][i] = deg(i) et 0 ailleurs).
5
    * On note alors Q = D-A.
6
    st On peut montrer que le nombre d'arbres couvrants de G est alors la valeur absolue du
8
    st determinant d'un des cofacteurs de Q (obtenu en supprimant une ligne et une colonne de Q).
9
10
    st L'algorithme utilise pour le calcul du determinant est celui du pivot de Gauss :
11
12
      Pour i = 0 a n-1 faire
13
          Trouver une ligne j telle que Q[j][i] != 0
14
          Inverser les lignes i et j
15
          Pour j = i+1 a n-1 faire
16
             Soit x = Q[j][i] / Q[i][i]
17
             Faire l'operation Q[j] Q[j] - x * Q[i]
18
          Fin pour
19
      Fin pour
20
       Renvoyer le produit des elements diagonaux de Q
21
    *********************************
22
23
   #include <iostream>
24
25
   #include <vector>
26
   #include <cmath>
27
   using namespace std;
   typedef long double elem;
29
   typedef vector<vector<elem> > matrix;
30
31
   elem inline eabs(elem x) {
32
    return fabs(x);
33
34
35
36
   int main(void) {
37
     matrix m;
38
39
     int p, k, i, j, n;
40
     while (cin >> n >> p >> k) {
       // Reinitialiser m.
41
      m.clear();
42
      m.resize(n, vector<elem> (n, -1));
43
       // Au depart m contient des -1 partout sauf sur la diagonale
44
      for (i = 0; i < n; ++i)
45
        m[i][i] = n - 1;
46
       for (; p; --p) {
47
        cin >> i >> j;
48
49
        --i; --j;
        if (m[i][j] == 0) continue;
50
        // Quand on rencontre une arete, on met la case correspondante a \theta
51
        m[i][j] = 0;
52
        m[j][i] = 0;
53
```

```
//\ {\it Et}\ {\it on}\ {\it decremente}\ {\it le}\ {\it degre}\ {\it de}\ {\it chaque}\ {\it sommet}\ {\it incident}
54
           --m[i][i];
55
           --m[j][j];
56
57
        // On enleve une ligne/colonne a la matrice : la premiere par exemple
58
        for (i = 1; i < n; ++i) {</pre>
59
          m[i][0] = 0;
60
          m[0][i] = 0;
61
62
        m[0][0] = 1;
63
         // On renvoie le determinant calcule (det = fonction qui calcule le determinant !!)
64
        cout << (long long) roundl(eabs(det(m))) << endl;</pre>
65
66
      return 0;
67
68
```

5 Programmation dynamique

```
#include <vector>
   using namespace std;
2
3
   typedef vector<vector<int> > matrix;
5
   // Calcul de la plus longue sous-sequence commune par programmation dynamique
   int lcs(string & s1, string & s2) {
     int i, j;
     int n = s1.length();
10
     int m = s2.length();
     matrix v(n + 1, vector < int > (m + 1, 0));
11
     for (i = 1; i <= n; i++) {</pre>
12
       for (j = 1; j \le m; j++) {
13
         if (s1[i - 1] == s2[j - 1])
14
           v[i][j] = 1 + v[i - 1][j - 1];
15
16
           v[i][j] = max(v[i][j - 1], v[i - 1][j]);
17
18
19
     return v[n][m];
20
21
```

6 Changer le layout clavier

```
#!/bin/bash

setxkbmap us
xmodmap -e "keycode 66 = Escape"

xmodmap -e "remove lock = Escape"

#!/bin/bash

setxkbmap fr -variant oss
xmodmap -e "keycode 66 = Escape"

xmodmap -e "keycode 66 = Escape"
xmodmap -e "remove lock = Escape"
```

7 Fichier de configuration vimro

```
set noexpandtab
set tabstop=3
set softtabstop=3
set shiftwidth=3
set background="dark"
set textwidth=0
set autoindent
set hlsearch
```