

```

1 import java.util.Random;
2 import java.util.Arrays;
3 import java.io.BufferedWriter;
4 import java.io.FileWriter;
5 import java.io.IOException;
6 import java.io.PrintWriter;
7
8 class CCM { // chemin de coût minimum (dans un graphe sans "circuit".)
9     public static void main(String[] args) {
10         if (args.length != 2) {
11             System.out.println("CCM : chemin de coût minimum");
12             System.out.println("Usage : CCM nombre_de_sommets_du_graphe nb_runs_validation_statistique");
13             System.out.println("Exemple : CCM 10 1000 (graphes à 10 sommets, validation statistique 1000
14             ``runs'')");
15             System.out.println("Exemple : CCM 10 0 (graphes à 10 sommets, pas de validation statistique)");
16             return;
17         }
18         int n = Integer.parseInt(args[0]); // nombre de sommets du graphe
19         LA[] g = grapheAleatoire(n);
20         System.out.println("graphe G :");
21         afficher(g);
22         int[][] MA = calculerMA(g);
23         int[] M = MA[0], A = MA[1];
24         System.out.println("M = " + Arrays.toString(M));
25         System.out.println("A = " + Arrays.toString(A));
26         System.out.printf("Coût d'un chemin de coût minimum jusqu'en %d : %d\n", n - 1, M[n - 1]);
27         descriptionGraphViz(g, "g.graphviz");
28         System.out.println(Arrays.toString(A));
29         acm(A, g, n - 1); // affichage d'un chemin coût minimum de 0 à n-1
30         System.out.println();
31
32         System.out.println("affichage des chemins de coût minimum de 0 à tous les autres sommets :");
33         for (int j = 1; j < n; j++) {
34             if (A[j] != j) {
35                 acm(A, g, j); // affichage d'un chemin coût minimum de 0 à n-1
36                 System.out.printf(" coût = %d\n", M[j]);
37             } else
38                 System.out.printf("Il n'y a pas de chemin de 0 à %d\n", j);
39         }
40         System.out.println("Description du graphe dans le fichier g.graphviz");
41         System.out.printf("Coût par minimisation locale = %d\n", coutParMinimisationLocale(g));
42
43         /* Validation statistique */
44         int nruns = Integer.parseInt(args[1]);
45         if (nruns > 0) {
46             System.out.printf("Validation statistique à %d runs\n", nruns);
47             float[] distancesRelatives = validationStatistique(n, nruns);
48             System.out.printf("Médiane des distances relatives : %f\n",
49             medianeIterative(distancesRelatives));
50             System.out.printf("Max des distances relatives : %f\n", max(distancesRelatives));
51         }
52     }
53
54     static int[][] calculerMA(LA[] g) {
55         /*
56          * retourne un tableau MA={M,A} où M[0:n] est de terme général M[j] = m(j) =
57          * coût minimum d'un chemin allant de 0 à j, et A = arg M. S'il n'existe pas de
58          * chemin de 0 à j on pose m(j) = infini et arg m(j) = j
59          */
60         int n = g.length;
61         int[] M = new int[n];
62         int[] A = new int[n];
63
64         /*
65          * Initialisation des valeurs de M et A. Init : M[i] = inf, A[i] = i
66          */
67         for (int i = 1; i < n; i++) {
68             M[i] = Integer.MAX_VALUE / 2;
69             A[i] = i;
70         }
71
72         /*
73          * Calcul des valeurs de M et A. m(j) = min_{v \in pred(j)}(m(i)+c(v,j), m(j))
74          * tel que pred(j) est l'ensemble des sommets connectés au sommet j et c(v,j) le
75          * cout de l'arc connectant le sommet v au sommet j. On procède par relachement
76          * d'un contrainte sur l'ensemble des prédécésseurs du sommet j, une technique
77          * abordée lors des premiers TDs de programmation dynamique.
78          */
79         for (int i = 1; i < n; i++) {
80             for (LA la = g[i - 1]; !vide(la); la = la.reste()) {
81                 int j = la.sommet(), c = la.cout();
82                 int m = M[i - 1] + c;

```

```

81         if (m < M[j]) {
82             M[j] = m;
83             A[j] = i - 1;
84         }
85     }
86 }
87
88 return new int[][] { M, A };
89 }
90
91 static LA[] symetrique(LA[] g) {
92     // retourne le graphe g', symétrique du graphe g.
93     int n = g.length;
94     LA[] gp = new LA[n];
95
96     // Parcours de tous les arcs du graphe g
97     for (int i = 0; i < n; i++) {
98         for (LA A = g[i]; !vide(A); A = A.reste()) {
99             int j = A.sommet();
100             // i : (j, cij) → j : (i, cij)
101             gp[j] = new LA(i, A.cout(), gp[j]);
102         }
103     }
104     return gp;
105 }
106
107 static void acm(int[] A, LA[] g, int j) {
108     // affiche un chemin de coût minimum du sommet 0 au sommet j
109
110     /*
111     * Fonction fortement inspiré de celle du TD6. Le tableau A nous permet de
112     * retrouver le chemin optimal j → j-1 → ... → 0. Or, on souhaite afficher ce
113     * chemin de 0 jusqu'à j, càd dans le sens inverse. On a alors recours à une
114     * recursion.
115     */
116     if (j == 0) {
117         System.out.print("0");
118         return;
119     }
120     int aj = A[j];
121     acm(A, g, aj);
122     System.out.printf("--(%d)→%d", coutArc(aj, j, g), j);
123 }
124
125 static int coutArc(int i, int j, LA[] g) {
126     /* retourne le coût de l'arc i → j */
127
128     /*
129     * On parcourt simplement la liste d'arcs g[i] jusqu'à trouver un arc dirigé
130     * vers le sommet j. Si il n'en existe pas, on retourne -1.
131     */
132     int c = -1;
133     for (LA A = g[i]; !vide(A); A = A.reste()) {
134         if (A.sommet() == j)
135             c = A.cout();
136     }
137     return c;
138 }
139
140 /* minimisation locale */
141 static int coutParMinimisationLocale(LA[] g) {
142     // calcul du coût d'un chemin de coût local minimum. Retourne le coût d'un
143     // chemin obtenu par minimisation locale.
144
145     /*
146     * On souhaite parcourir le chemin de coût local minimum. Pour cela, on part de
147     * g[0] puis on détermine son sommet connecté de cout minimum avec la fonction
148     * coutMin_et_argCoutMin(). On ajoute alors le cout retourné au cout final. On
149     * répète ce procédé sur g[jstar], tel quel jstar est l'argument retourné par la
150     * fonction précédente.
151     */
152     int c = 0;
153     LA las = g[0];
154     while (!vide(las)) {
155         int[] min = coutMin_et_argCoutMin(las);
156         c += min[0];
157         las = g[min[1]];
158     }
159     return c;
160 }
161
162 static int[] coutMin_et_argCoutMin(LA las) { // las : liste d'arcs sortant d'un sommet i

```

```

163  /*
164  * soit i → j* l'arc sortant de i, de coût minimum c(i,j*) Cette fonction
165  * retourne c(i,j*) et j*.
166  */
167
168  /*
169  * On cherche l'arc de cout minimum de la liste d'arcs las. La structure de
170  * notre calcul sera très similaire au calcul linéaire du minimum d'un tableau.
171  * Seulement, on n'itère pas sur un tableau mais sur la liste d'arcs las et pour
172  * accéder aux valeurs à comparer, on utilise la méthode cout() de LA.
173  */
174  int cijstar = las.cout();
175  int jstar = las.sommet();
176  for (LA la = las; !vide(la); la = la.reste()) {
177      int c = la.cout();
178      if (c < cijstar) {
179          cijstar = c;
180          jstar = la.sommet();
181      }
182  }
183
184  return new int[] { cijstar, jstar };
185 }
186
187 static float[] validationStatistique(int n, int nruns) {
188     // validation statistique sur des graphes à n sommets
189     float[] distancesRelatives = new float[nruns];
190     for (int r = 0; r < nruns; r++) {
191         if (r % 1000 == 0)
192             System.out.print(".");
193         LA[] g = grapheAleatoire(n);
194         // calcul de la valeur du chemin de coût minimum
195         int[][] MA = calculerMA(g);
196         int[] M = MA[0];
197         int coutMin = M[n - 1];
198         int cml = coutParMinimisationLocale(g);
199         float distanceRelative = (float) (cml) / (float) coutMin;
200         distancesRelatives[r] = distanceRelative;
201     }
202     System.out.println();
203     return distancesRelatives;
204 }
205
206 static class LA { // liste d'arcs.
207     int j, cij;
208     LA r;
209
210     LA(int j, int cij, LA r) {
211         this.j = j;
212         this.cij = cij;
213         this.r = r;
214     }
215
216     int sommet() {
217         return j;
218     }
219
220     int cout() {
221         return cij;
222     }
223
224     LA reste() {
225         return r;
226     }
227 }
228
229 static boolean vide(LA l) {
230     return l == null;
231 }
232
233 static LA[] grapheAleatoire(int n) {
234     /*
235     * Retourne un graphe aléatoire. Chaque sommet i de [0:n-1] envoie un nombre
236     * d'arcs quelconque, supérieur ou égal à 1, vers les sommets de numéros plus
237     * élevés, donc vers les sommets de [i+1:n]. Le sommet n-1 n'envoie aucun arc.
238     * Ce nombre d'arcs est le degré sortant du sommet i, noté ds(i). Le sommet i
239     * envoie au moins un arc vers un sommet de [i+1:n] et au plus un arc vers
240     * chacun d'eux. Son degré sortant, ds(i), est ≤ à n - (i+1), situation où le
241     * sommet i envoie un arc vers chacun des sommets de numéros supérieurs. On
242     * rappelle par ailleurs que le sommet i envoie au moins un arc. Donc : 1 ≤
243     * ds(i) ≤ n-(i+1), autrement dit 1 ≤ ds(i) < n-i. Le coût de l'arc i → j est
244     * aléatoire : nous choisissons la fonction de coût c(i,j) = (j - i) + hasard(0,

```

```

245 * n+1), où hasard(0,n) est un entier au hasard dans l'intervalle [0:n]. Elle
246 * "pénalise" en moyenne les arcs reliant des sommets de numéros très distants.
247 * Exemples avec un graphe à n=20 sommets : s'il existe un arc 0 → j=n-1, sa
248 * valeur sera (j-i) + hasard(0,n) = n-1 + hasard(0,n) = 19 + hasard(0,20), donc
249 * en moyenne 19 + 10 = 29. S'il existe un arc 0 → 3, sa valeur sera (3-0) +
250 * hasard(0,20), donc en moyenne 3 + 10 = 13.
251 */
252 LA[] g = new LA[n];
253 for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
254     int[] S = permutation(i + 1, n); // S est une permutation de [i+1:n]
255     int dsi = hasard(1, n - i); // ds(i) au hasard, 1 ≤ ds(i) < n-i
256     S = Arrays.copyOfRange(S, 0, dsi); // les sommets vers lesquels i envoie un arc
257     for (int j : S) { // pour tout arc i→j
258         int cij = (j - i) + hasard(0, n); // coût de l'arc
259         g[i] = new LA(j, cij, g[i]); // ajout de l'arc i → j au graphe g.
260     }
261 }
262 return g;
263 }
264
265 static int hasard(int i, int j) {
266     Random r = new Random();
267     return i + r.nextInt(j - i);
268 }
269
270 static int[] permutation(int inf, int sup) {
271     int n = sup - inf;
272     Random r = new Random();
273     int[] T = new int[n];
274     for (int i = 0; i < n; i++)
275         T[i] = inf + i;
276     for (int j = n - 1; j > 0; j--) {
277         int i = hasard(0, j);
278         permuter(T, i, j);
279     }
280     return T;
281 }
282
283 static void permuter(int[] T, int i, int j) {
284     int ti = T[i];
285     T[i] = T[j];
286     T[j] = ti;
287 }
288
289 static void afficher(LA[] g) {
290     int n = g.length;
291     for (int i = 0; i < n; i++) {
292         System.out.printf("%d : ", i);
293         for (LA las = g[i]; !vide(las); las = las.reste()) {
294             int j = las.sommet(), pij = las.cout();
295             System.out.printf("(%d,%d) ", j, pij);
296         }
297         System.out.println();
298     }
299 }
300
301 static void descriptionGraphViz(LA[] g, String fileName) {
302     /*
303     * g est un graphe représenté par une table de liste d'arcs. Ecrit dans le
304     * fichier fileName la description du graphe du projet P pour le logiciel
305     * graphViz. Cette description est à coller dans la fenêtre gauche du site
306     * https://dreampuf.github.io/GraphvizOnline Voir aussi l'excellent site
307     * GraphViz Pocket Reference, https://graphs.grevian.org
308     */
309     try {
310         int n = g.length;
311         PrintWriter ecrivain;
312         ecrivain = new PrintWriter(new BufferedWriter(new FileWriter(fileName)));
313         ecrivain.println("digraph g{ rankdir=LR;");
314         for (int i = 0; i < n; i++) {
315             for (LA las = g[i]; (!vide(las)); las = las.reste()) {
316                 // las : liste des arcs sortants
317                 int j = las.sommet(), pij = las.cout();
318                 ecrivain.println(i + "→" + j + "[label=" + pij + "]" + ";");
319             }
320         }
321         ecrivain.println("}");
322         ecrivain.println(
323             "/* Description à coller dans la fenêtre gauche du site " +
324             "https://dreampuf.github.io/GraphvizOnline */");
325         ecrivain.println("/* Voir aussi l'excellent site GraphViz Pocket Reference, " +
326             "https://graphs.grevian.org */");

```

```

325     ecrivain.close();
326 } catch (IOException e) {
327     System.out.println("Erreur écriture");
328 }
329 }
330
331 /* Calcul de la médiane */
332 static float medianeIterative(float[] T) {
333     int n = T.length;
334     /*
335      * Retourne la valeur médiane de T[0:n]. C'est la valeur du tableau telle que T
336      * contient autant de valeurs ≤ à la médiane que de valeurs ≥ à m. Exemple :
337      * 0,1,2,3 ⇒ médiane = 1 (indice (4-1)/2 = 3/2 = 1) 0,1,2 ⇒ médiane = 1
338      * (indice (3-1)/2 = 2/2 = 1 ) De façon générale, avec la convention 0 ≤ p < n,
339      * la valeur médiane est la p = (n-1)/2 ème valeur de T.
340      */
341     return quickSelectIteratif(1 + (n - 1) / 2, T);
342     // ou si l'on préfère : qselIteratif((n-1)/2, T)
343 }
344
345 static int segmenter(float[] T, int i, int j) {
346     // calcule une permutation des valeurs de T[i:j] qui vérifie
347     // T[i:k] ≤ T[k:k+1] < T[k+1:j], et retourne l'indice k.
348     // I(k,j') : T[i:k] ≤ T[k:k+1] < T[k+1:j']
349     int h = hasard(i, j);
350     permuter(T, i, h);
351     int k = i, jp = k + 1; // I(k,j') est vraie
352     while (jp < j)
353         if (T[k] < T[jp]) // I(k,j'+1) est vraie
354             jp = jp + 1;
355         else {
356             permuter(T, jp, k + 1);
357             permuter(T, k + 1, k);
358             // I(k+1,j'+1) est vraie
359             k = k + 1; // I(k,j'+1) est vraie
360             jp = jp + 1; // I(k,j') est vraie
361         }
362     // I(k,j) vraie, i.e. T[i:k] ≤ T[k:k+1] < T[k+1:j]
363     return k;
364 }
365
366 static void permuter(float[] T, int i, int j) {
367     float ti = T[i];
368     T[i] = T[j];
369     T[j] = ti;
370 }
371
372 public static float quickSelectIteratif(int p, float[] T) {
373     int n = T.length;
374     // 1 ≤ p ≤ n;
375     return qselIteratif(p - 1, T);
376 }
377
378 static float qselIteratif(int p, float[] T) {
379     int n = T.length; // 0 ≤ p < n
380     int pprime = p, i = 0, j = n; // I(p', i, j)
381     while (!(pprime == 0 && j - i == 1)) { // I(p',i,j) et non arrêt
382         int k = segmenter(T, i, j);
383         int pppi = pprime + i;
384         if (i ≤ pppi && pppi < k) // I(pprime, i, k)
385             {
386                 j = k;
387             } // I(p', i, j)
388         else if (k ≤ pppi && pppi < k + 1) // I(pprime-(k-i), k, k+1)
389             {
390                 pprime = pprime - (k - i);
391                 i = k;
392                 j = k + 1;
393             } // I(p', i, j)
394         else // k+1 ≤ pppi && pppi < j // I(pprime - ((k+1) - i), k+1, j)
395             {
396                 pprime = pprime - ((k + 1) - i);
397                 i = k + 1;
398             } // I(p', i, j)
399     }
400     // I(p', i, j) et arrêt, donc la p-ème valeur de T[ 0 : n ] est T[i];
401     return T[i];
402 }
403
404 static float max(float[] T) {
405     float max = Integer.MIN_VALUE;
406     for (float f : T)

```

```
407         if (f > max)
408             max = f;
409         return max;
410     }
411 }
```