# Rapport projet ARA 2017-2018

# Michal Rudek, Oskar Viljasaar

# $4~{\rm f\'evrier}~2018$

# Table des matières

1	$\mathbf{E}\mathbf{x}\mathbf{e}$	rcice 1 - Implémentation d'un MANET dans PeerSim
	1.1	Algorithme de déplacement d'un noeud (Question 1)
	1.2	Influence des stratégies sur la connexité du graphe (Questions 3, 4, 8)
	1.3	Impact de la portée sur la densité du graphe (Questions 10 et 11)
<b>2</b>	Exe	rcice 2 - Étude de protocoles de diffusion
	2.1	Impact du nombre de noeuds sur la densité du graphe (Question 1)
	2.2	Question 2 (EmitterCounter)
	2.3	Question 4 (FloodingEmitter)
	2.4	Question 5 (ProbabilisticEmitter)
	2.5	Question 6 (InverseProportionalEmitter)
	2.6	Question 7 (DistanceEmitter)
	2.7	Question 8 (GossipProtocolList)
$\mathbf{A}$	Cor	npilation, lancement du code et jeux de test
	A.1	src/Makefile
	A.2	Scripts de lancement de simulations
	A.3	Scripts de traitement de données
В	Ext	raits de code
	B.1	Fichier de configuration (Exercice 1 question 2)
	B.2	
	B.3	DensityController (Exercice 1 Question 9)

# 1 Exercice 1 - Implémentation d'un MANET dans PeerSim

#### 1.1 Algorithme de déplacement d'un noeud (Question 1)

```
- si le noeud est immobile:
    noeud.vitesse <- rand(vitesse_max)
- si le noeud est en mouvement:
    dest <- next_destination();
    - si (dest.distance > distance_hop):
        aller aussi loin que possible vers le noeud;
    - si noeud.position = destination:
        arrêter le noeud;
    - sinon continuer;
```

L'algorithme utilise le protocole de déplacement suivant : Une valeur de la vitesse est aléatoirement choisie dans l'intervalle [speed\_min; speed\_max]. Vu qu'on est en temps discretisé, distance\_hop représente la distance parcourue en une unité de temps. Une fois la destination atteinte, le noeud s'arrête pendant un tic, sinon il boucle en demandeant une nouvelle destination de la stratégie de déplacement.

# 1.2 Influence des stratégies sur la connexité du graphe (Questions 3, 4, 8)

Strategy1InitNext donne des positions initiales et destinations aléatoires dans le terrain pour chaque noeud

Strategy3InitNext donne des positions initiales et destinations vers le milieu du terrain, dans un rayon de scope — marge, assurant un graphe connexe.

Strategy2Next rend les noeuds immobiles, la connexité du graphe dépend du placement initial des noeuds.

Strategy4Next assume que le graphe est connexe à l'initiation. Elle va déplacer un nœud dans le graphe en s'assurant qu'à la fin, le graphe soit toujours connexe. La connexité du graphe dépend du placement initial des noeuds.

Strategy5Init place les noeuds en haut à droite du terrain, chaque noeud est placé dans le scope d'un autre noeud. Le graphe est initialement connexe.

Strategy6Init place les noeuds en étoile au milieu du terrain, le graphe est donc initialement connexe.

SPI	SD	Connexe
Strategy1InitNext	Strategy1InitNext	non
Strategy1InitNext	Strategy2Next	non
Strategy1InitNext	Strategy3InitNext	oui
Strategy1InitNext	Strategy4Next	non
Strategy3InitNext	Strategy1InitNext	non
Strategy3InitNext	Strategy2Next	oui
Strategy3InitNext	Strategy3InitNext	oui
Strategy3InitNext	Strategy4Next	oui
Strategy5Init	Strategy1InitNext	non
Strategy5Init	Strategy2Next	oui
Strategy5Init	Strategy3InitNext	oui
Strategy5Init	Strategy4Next	oui
Strategy6Init	Strategy1InitNext	non
Strategy6Init	Strategy2Next	oui
Strategy6Init	Strategy3InitNext	oui
Strategy6Init	Strategy4Next	oui

Table 1 – Impact des différentes SPI et SD sur la connexité du graphe. Les stratégies en gras sont celles assurant la connexité du graphe dans la situation donnée. On s'attend donc à ce qu'une SPI en gras utilise une SD n'ayant pas d'impact sur la connexité du graphe à l'instant  $t\!=\!0$ .

### 1.3 Impact de la portée sur la densité du graphe (Questions 10 et 11)

Dans la stratégie 1, l'étendue de la portée a un impact sur la connexité du graphe, la stratégie de déplacement étant celle de choisir des destinations aléatoires dans le terrain. Il est plus facile donc de faire un graphe connexe en prenant une valeur assez grande pour la portée. La stratégie 3 donnant un graphe connexe dès le début, les noeuds disposent déjà d'un nombre de voisins important. Augmenter la portée pour la stratégie 3 a tendance à légèrement faire diminuer la densité du graphe. Cela peut être expliqué par la distance aléatoire pour la prochaine destination, tirée entre NextDestinationStrategy.minimum\_distance et scope – marge, sachant que marge est plutôt petit (20) et reste constant, alors que la portée peut varier jusqu'à 1000. Le graphe, dans la stratégie 3, est beaucoup plus étendu, et les noeuds peuvent avoir moins d'arcs directs entre

Portee	SPI	SD	D	E/D	ED/D
125	1	1	1.00 + 0.02	0.27 + -0.02	0.04 + -0.00
250	1	1	3.81 + -0.10	0.14 + -0.00	0.04 + -0.00
375	1	1	8.02 + 0.20	0.13 + -0.02	0.09 + -0.02
500	1	1	12.83 + -0.06	0.11 + -0.02	0.09 + -0.02
625	1	1	18.77 + 0.54	0.11 + -0.00	0.13 + -0.01
750	1	1	24.49 + -0.13	0.10 + -0.00	0.16 + -0.02
875	1	1	29.92 + 0.47	0.09 + -0.00	0.16 + -0.02
1000	1	1	35.66 + 0.44	0.07 + -0.01	0.11 + -0.04
125	3	3	29.94 + -0.25	0.09 + -0.00	0.17 + -0.02
250	3	3	26.78 + 0.27	0.10 + -0.01	0.21 + -0.05
375	3	3	25.82 + -0.41	0.09 + -0.00	0.16 + -0.01
500	3	3	25.75 + 0.58	0.10 + -0.00	0.15 + -0.02
625	3	3	25.52 + -0.33	0.09 + -0.00	0.15 + -0.03
750	3	3	25.80 + -0.23	0.10 + -0.00	0.16 + -0.02
875	3	3	25.61 + 0.47	0.10 + -0.00	0.16 + -0.02
1000	3	3	25.21 + 0.31	0.10 + -0.00	0.16 + -0.02

Table 2 – Valeurs obtenues pour la question 10, normalisées sur 100 itérations

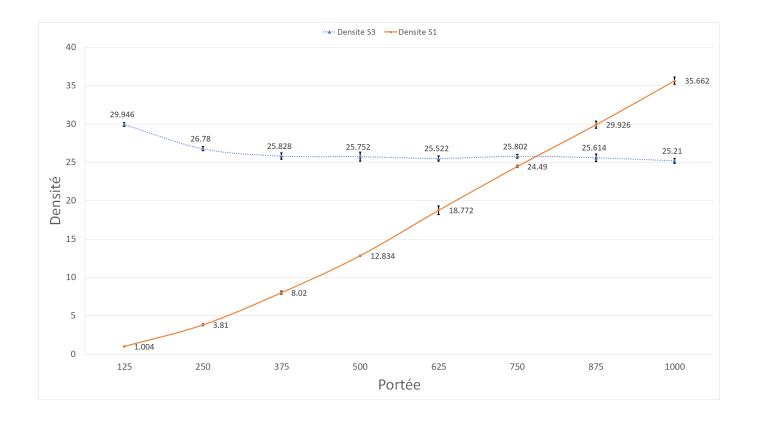


FIGURE 1 – Impact de la portée sur la densité avec la stratégie 1 (orange) et la 3 (bleu).

# 2 Exercice 2 - Étude de protocoles de diffusion

## 2.1 Impact du nombre de noeuds sur la densité du graphe (Question 1)

Selon le graphe, le réseau est plutôt chaotique sur un nombre de noeuds faible, allant jusqu'à 50 selon nos résultats. La densité, naturellement, est faible avec un petit nombre de noeuds. L'écart-type entre les différentes valeurs mesurées est fort, les noeuds ont du mal à établie des liens selon les différentes valeurs initiales aléatoires prises. À partir de 50 noeuds, le réseau a un comportement prévisible et la densité croît de manière relativement stable, avec un écart-type faible entre différentes mesures.

En dessous de 50 noeuds, on ne peut donc pas forcément s'attendre à un placement de noeuds idéal, de manière à ce que tous les noeuds soient connectés avec beaucoup de voisins à proximité.

Taille	D-end	ED/D end
10	3.32 + 0.00	0.26 + -0.00
20	6.88 +- 1.03	0.55 + -0.30
30	10.92 + -2.11	0.28 + -0.20
40	16.04 +- 4.00	0.17 + -0.11
50	21.95 + 4.95	0.08 + -0.01
60	23.37 + 6.02	0.13 + -0.05
70	23.11 + 4.74	0.08 + -0.03
80	27.26 + -1.76	0.07 + 0.03
90	37.59 +- 3.83	0.06 + -0.02
100	35.38 + - 3.23	0.04 + - 0.01
120	37.78 + 5.27	0.03 + -0.01
140	47.42 +- 12.2	0.04 + - 0.01
160	49.15 +- 10.2	0.03 + -0.02
180	62.37 + -5.31	0.03 + -0.01
200	50.33 + - 7.25	0.02 + -0.01

Table 3 – Valeurs obtenues pour la question 1, normalisés sur 100 itérations

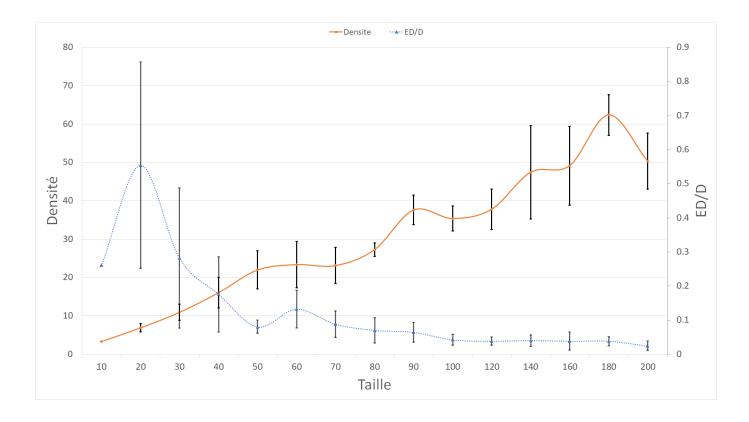


FIGURE 2 – Impact du nombre de noeuds sur la densité et sa variation possible pendant une simulation, avec les stratégies SPI5 et SD4.

### 2.2 Question 2 (EmitterCounter)

On a défini une classe abstraite EmitterCounter utilisant le design pattern Strategy, en rendant la méthode emit abstraite. Une sous-classe concrète de celle-ci implémente une politique particulière d'émission (FloodingEmitter, ProbabilisticEmitter, ...) et rend le nombre de messages envoyés selon cette politique. Cette information est destinée à GossipProtocol qui se charge de la délivrance (ou non) du message selon si le noeud émetteur se trouve encore dans la portée du récepteur.

On a essayé d'implémenter cette politique de délivrance au niveau de l'émetteur (EmitterCounter) en le faisant traiter des réceptions de messages de son protocole encapsulant des messages de n'importe quel protocole au-dessus de lui-même, mais le simulateur rendait trop difficile de détecter une terminaison de manière simple. La fonction EDSimulator.add(0, ...) rajoute un évènement à la fin de la file d'éxecution, mais on voulait faire un traitement juste après la délivrance du message par EmitterCounter.

## 2.3 Question 4 (FloodingEmitter)

Quelque soit la densité du graphe, tant qu'il est connexe, FloodingEmitter assure une atteignabilité de diffusion de 100%. L'économie de rediffusion est naturellement nulle, comme l'émetteur effectue une rediffusion dans tous les cas.

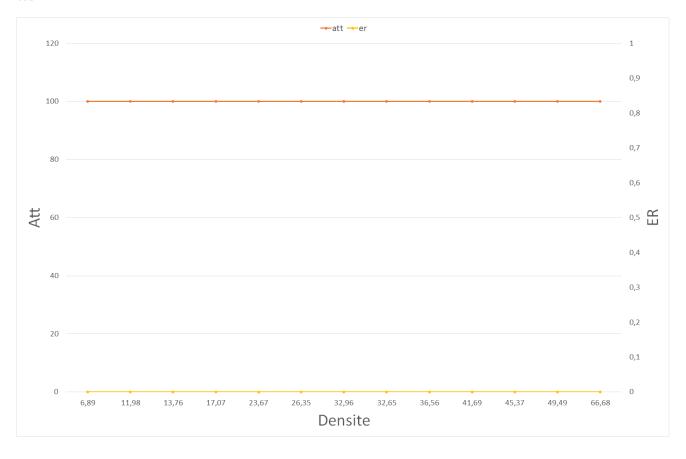


FIGURE 3 – Atteignabilité et économie de rediffusion avec FloodingEmitter.

#### 2.4 Question 5 (ProbabilisticEmitter)

Le pourcentage de messages reçus augmente clairement selon la probabilité. Selon les résultats expérimentaux, il faut définir une probabilité autour de 0.3 afin d'obtenir une atteignabilité d'au moins 90%. À partir d'une densité de graphe de 5, l'atteignabilité ne descend pas en-dessous des 80%. Pour obtenir une atteignabilité moyenne du graphe d'au moins 99%, il faudrait utiliser une probabilité d'au moins 0.7.

Les courbes figurant sur le graphe représentent les différentes classes d'atteignabilité définies dans la question de l'exercice. Les courbes grise et orange montrent qu'il est vite possible d'atteindre la majorité du graphe, même avec une densité faible.

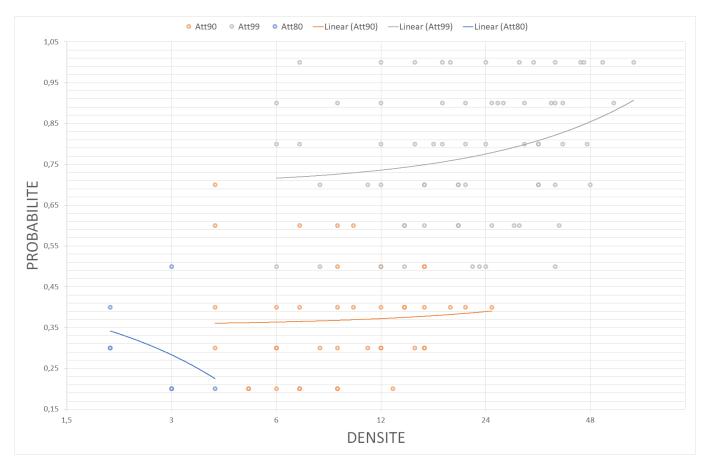


FIGURE 4 – Probabilité en fonction de la densité. Le graphe contient les valeurs de 5 éxecutions différentes pour un même ensemble de valeurs initiales (nombre de noeuds/densité et probabilité).

#### 2.5 Question 6 (InverseProportionalEmitter)

#### 2.6 Question 7 (DistanceEmitter)

Dans le code, l'émetteur DistanceEmitter rediffuse un message selon la probabilité p donnée dans l'énoncé : plus l'émetteur est loin du récepteur, plus le récepteur a donc de chance de rediffuser le message dans sa portée.

Les résultats d'une diffusion utilisant DistanceEmitter nous montrent qu'il est possible d'atteindre la majorité des noeuds avec une économie de rediffusion oscillant entre 30 et 40%. Les expériences étant éxecutées à chaque fois avec une différente graine aléatoire, l'atteignabilité d'un message peut varier selon le placement parfois inopportun de certains noeuds.

	T .				
Noeuds	Att	EAtt	ER	$\mid EER \mid$	D
20	97.34	9.23	37.09	13.27	7.37
30	99.38	5.02	32.60	10.38	12.22
40	97.87	7.43	33.33	9.43	14.02
50	98.75	5.71	31.14	8.26	15.94
60	99.99	0.15	31.74	6.79	25.59
70	99.92	0.25	30.46	6.19	27.11
80	99.53	3.53	32.23	7.67	33.61
90	99.59	4.17	29.79	6.39	29.05
100	99.89	0.94	29.60	5.35	36.56
120	100.00	0.01	28.98	4.91	41.84
140	99.95	0.89	29.34	4.98	44.81
160	99.98	0.10	28.27	4.33	50.14
200	99.98	0.08	28.78	4.14	67.65

Table 4 – Valeurs obtenues pour la question 1, normalisés sur 100 itérations

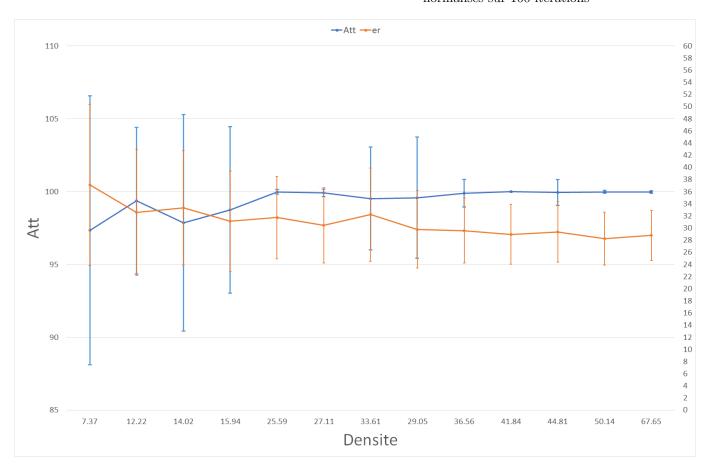


FIGURE 5 – Atteignabilité et économie de rediffusion de GossipProtocolImpl utilisant DistanceEmitter.

#### 2.7 Question 8 (GossipProtocolList)

La classe GossipProtocolList a été implémentée de manière à ce qu'à la première non-transmission d'un message, le message est ré-émis dans tous les cas après le déclenchement d'un timer à durée aléatoire entre timer\_min et timer\_max. De ce fait, nous atteignons des valeurs d'atteignabilité importantes (100% le plus souvent avec DistanceEmitter). Cela semble logique, en prenant compte qu'on prend Strategy5Init et Strategy4Next comme stratégies de placement initial et de mouvement, ce qui nous assure un graphe connexe durant toute la durée de l'expérience.

L'économie de rediffusion baisse légèrement en fonction de la densité selon nos résultats expérimentaux. En effet, plus la densité augments, plus un noeud a une chance d'avoir déjà reçu le message, il est donc moins utile de rediffuser le message. Cela étant dit, l'ER ne baisse pas de manière forte selon la densité; l'algorithme de détection de voisinage n'ayant pas reçu de message se prouve plutôt efficace dans ce cas de figure.

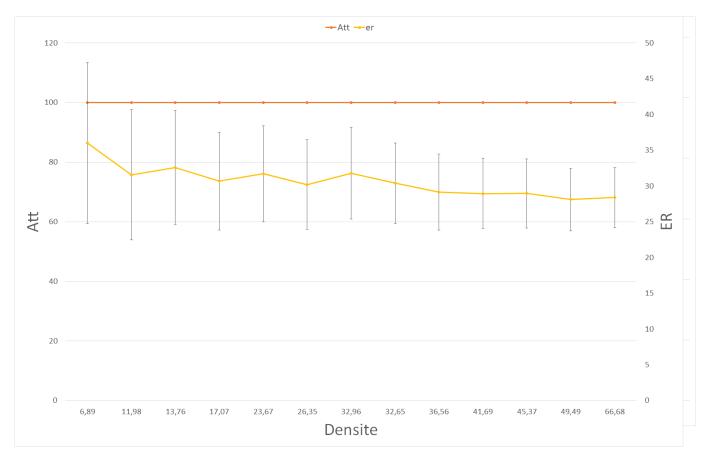


FIGURE 6 – Atteignabilité et économie de rediffusion de DistanceEmitter combiné avec la détection du voisinage n'ayant pas reçu les messages (GossipProtocolList).

# A Compilation, lancement du code et jeux de test

#### A.1 src/Makefile

Un fichier Makefile est inclus dans le dossier src. Celui-ci reconnaît les directives :

- make compile le projet.
- make run lance une instance de simulation telle que spécifiée dans src/manet/cfg\_initial.txt.
- make clean nettoie le projet des compilés.
- make bench\_clean nettoie le dossier src des dossiers de résultats des benchmarks.

Le Makefile admet par ailleurs deux variables :

- DIR\_PEERSIM=<chemin>: le dossier d'installation de Peersim, qu'il faudra obligatoirement soit modifier, soit spécifier dans make et make run.
- CFG=<chemin>: le chemin d'un fichier de configuration Peersim, initialisé à src/manet/cfg\_initial.txt par défaut.

#### A.2 Scripts de lancement de simulations

Une série de scripts perl sont fournis avec le projet, prenant en argument le chemin d'installation Peersim, fournissant une manière rapide de simuler plusieurs expériences.

Les scripts créent un dossier resultats/bench\_<exercice>\_<date>/ où seront stockés les résultats utiles pour la question. Le dossier contiendra un fichier de configuration pour chaque chaque expériences, et un autre fichier .results contenant les résultats des simulations sur plusieurs itérations. Chaque expérience est éxecutée avec une graine aléatoire différente.

Les scripts de l'exercice 2 (hormis la question 1) sortent un fichier par exécutions, de forme :

```
$ cat results/bench_ex2q5_2018-02-02-23:00:20/cfg_bench_30_0.2_0.results
70,34;26,44;0,18;0,29
2,45;0,19;0,06
```

Les valeurs de la première ligne représentent l'atteignabilité, son écart-type et l'économie de rediffusion respectivement. (GossipController)

Les valeurs de la deuxième ligne représentent la densité, son écart-type et le pourcentage respectif à ces valeurs. (DensityController)

#### A.3 Scripts de traitement de données

```
exemple: bench_ex2.py <chemin_results>
```

Ces scripts calculent les moyennes et écarts-type sur les fichiers résultats fournis par les scripts de lancement de simulation. Les donées produites par ces scripts sont utilisés pour les représentations graphiques des résultats de simulation.

#### B Extraits de code

#### B.1 Fichier de configuration (Exercice 1 question 2)

```
simulation.endtime 50000
random.seed 5
network.size 10
init.initialisation Initialisation
control.graph GraphicalMonitor
control.graph.positionprotocol position
control.graph.time_slow 0.0002
control.graph.step 1
```

## B.2 Implémentation de l'interface Emitter (Exercice 1 Question 5)

```
package manet.communication;

import manet.Message;
import manet.positioning.Position;
import manet.positioning.PositionProtocol;
import peersim.config.Configuration;
```

```
import peersim.core.Network;
   import peersim.core.Node;
   import peersim.core.Protocol;
  import peersim.edsim.EDSimulator;
11
  public class EmitterImpl implements Emitter {
12
13
       private int latency;
       private int scope;
15
       protected int this_pid;
16
       private int position_protocol;
17
       public static int messa;
19
20
       /**
        * Standard peersim constructor
23
        * @param prefix
24
        */
25
       public EmitterImpl(String prefix) {
           String tmp[]=prefix.split("\\.");
27
           this_pid=Configuration.lookupPid(tmp[tmp.length-1]);
           //System.out.println(prefix + "." + PAR_POSITIONPROTOCOL);
           this.position_protocol=Configuration.getPid(prefix+"."+PAR_POSITIONPROTOCOL);
           this.latency = Configuration.getInt(prefix + "." + PAR_LATENCY);
31
           this.scope = Configuration.getInt(prefix + "." + PAR_SCOPE);
32
       }
33
34
       /**
35
        * Copy constructor
36
        * Oparam latency latency
        * @param scope scope
38
        * @param position_protocol position protocol
39
        */
40
       public EmitterImpl(int latency, int scope, int position_protocol) {
           this.latency = latency;
           this.scope = scope;
43
           this.position_protocol = position_protocol;
       }
46
47
       /**
48
        * This method sends the messages
        * Oparam host The current host
50
        * Oparam msg The message it's sending
51
        */
       @Override
       public void emit(Node host, Message msg) {
54
           PositionProtocol prot = (PositionProtocol) host.getProtocol(position_protocol);
55
           for (int i=0; i < Network.size(); i++) {</pre>
               Node n = Network.get(i);
57
               PositionProtocol prot2 = (PositionProtocol) n.getProtocol(position_protocol)
               double dist = prot.getCurrentPosition().distance(prot2.getCurrentPosition())
               if (dist < scope && n.getID() != host.getID()) {</pre>
                    if (msg.getIdDest() == -1)
                        EDSimulator.add(latency,
62
                                new Message(msg.getIdSrc(), n.getID(), msg.getTag(), msg.get
63
                                n, msg.getPid());
               }
65
           }
66
       }
```

69

```
@Override
       public int getLatency() {
71
           return latency;
72
       @Override
75
       public int getScope() {
76
           return scope;
78
79
       @Override
80
       public Object clone(){
           EmitterImpl res=null;
82
83
               res=(EmitterImpl) super.clone();
           } catch (CloneNotSupportedException e) {}
           return res;
86
       }
87
  }
  B.3 DensityController (Exercice 1 Question 9)
  package manet;
  import manet.detection.NeighborProtocol;
  import peersim.config.Configuration;
  import peersim.core.CommonState;
  import peersim.core.Control;
  import peersim.core.Network;
  import java.util.ArrayList;
10
  public class DensityController implements Control {
11
13
       private static final String PAR_NEIGHBOR = "neighbours";
14
       private static final String PAR_VERBOSE = "verbose";
       private static final String PAR_STEP = "step";
17
       private final int this_pid;
       private int verbose = 0; // Est-ce que l'on print les resultats sur stdout
20
       private int step; // step du controlleur
21
22
       private double
23
                           // la moyenne du nombre de voisins par noeud a l'instant t (dens
               dit = 0.0,
               eit = 0.0,
                           // l'ecart-type de dit (donc a l'instant t)
25
                  = 0.0,
                           // densite moyenne sur le temps (avg of d\_dt)
26
               et = 0.0,
                           // disparite moyenne de densite sur le temps (avg of d\_et)
               edt = 0.0;
                           // variation de la densite au cours du temps (ecart type des val
28
       // donc de toute la sim jusqu'a mtn)
29
30
       // Arrays containing data for dt, et and edt calculations
       private ArrayList < Double >
32
               d_dt = new ArrayList < Double > (), // Updated by dit()
33
               d_et = new ArrayList < Double > (), // Updated by eit()
               d_edt = new ArrayList<Double>(); // Updates by edt()
36
       public DensityController(String prefix) {
37
           this.this_pid = Configuration.getPid(prefix+"."+PAR_NEIGHBOR);
38
           this.verbose = Configuration.getInt(prefix + "." + PAR_VERBOSE);
           this.step = Configuration.getInt(prefix + "." + PAR_STEP);
40
       }
41
```

```
43
       @Override
44
       // @return true if the simulation has to be stopped, false otherwise.
45
       public boolean execute() {
46
            // Over-time averages
47
            dt = dt();
48
            et = et();
            edt = edt();
50
51
            // 'Live' values
52
            dit = dit();
            eit = eit();
54
55
   //
              if (this.verbose != 0)
56
                if (CommonState.getTime() >= CommonState.getEndTime()-step)
                     printCols();
58
59
            return false;
60
       }
62
       /** A 1'instant T **/
       /**
         * Calculates the average number of neighbours in the
66
         * network when called (works on 'live' data)
67
         * D_i(t) : Moyenne du nombre de voisins par noeud a l'instant t
69
         * Updates dit and d_dt[]
70
71
         * Oreturn double average neighbors per node
73
       private double dit() {
74
            double
75
                     sum = 0.0,
76
                     avg = 0.0;
            for (int i = 0 ; i < Network.size() ; i++) {</pre>
                double n_neigs = ((NeighborProtocol) Network.get(i).getProtocol(this_pid)).g
81
                sum += n_neigs;
82
            }
83
            avg = sum / Network.size();
85
            d_dt.add(avg); // Add to history
86
            return avg;
       }
89
90
         * Calculates the standard deviation
         * E_i(t) : L'ecart type de D_i(t) (dit())
         * Works on 'live' data
93
         * Updates eit and d_et[]
         * @return l'ecart-type de dit
97
       public double eit() {
98
            double stdDev = 0.0;
            for (Double d : d_dt) {
100
                if (this.verbose != 0)
101
                     System.out.format("d: %.2f\n", d);
102
                stdDev += Math.pow(d - dit, 2);
            }
104
```

```
if (this.verbose != 0)
                 System.out.format("Stddev: %.2f ", stdDev);
106
            double avg = stdDev/d_dt.size();
107
            stdDev = Math.sqrt(avg);
            if (this.verbose != 0)
109
                System.out.format("avg: %.2f stddev: %.2f\n", avg, stdDev);
110
            d_et.add(stdDev); // Add to history
111
            return stdDev;
112
        }
113
114
115
        /** Stats for all until current **/
117
118
119
         * La moyenne de l'ensemble des valeurs D_i(t') pour tout t' < t
120
         * donc densite moyenne sur le temps
121
122
         * Updates dt, works with history array
123
         * @return average density so far
125
         */
126
        public double dt() {
127
            double sum = 0.0, ret = 0.;
128
            if (!d_dt.isEmpty()) {
129
                for (Double d : d_dt)
130
                     sum += d;
131
                ret = sum / d_dt.size();
132
            }
133
134
            return ret;
        }
135
136
137
         * La moyenne de l'ensemble des valeurs E_i(t') pour tout t' < t
138
         * donc disparite moyenne de densite sur le temps
139
140
         * Updates et, works with history array
141
142
         * Oreturn average density so far
144
        public double et() {
145
            double sum = 0.0, ret = 0.;
146
            if (!d_et.isEmpty()) {
                for (Double d : d_et)
148
                     sum += d;
149
                ret = sum / d_et.size();
150
            ጉ
151
            return ret;
152
        }
153
154
155
         * L'ecart type des valeurs D_i(t'), pour tout t' <= t, ce qui
156
         * permet de juger de la variation de la densite au cours du temps.
157
         * Plus le @return de cette fonction est elevee par rapport au resultat
         * de et(), plus le reseau a change de densite moyenne au cours
         * du temps.
160
161
         * Updates recalculates etd, works with history array
162
163
         * @return
164
         */
165
        public double edt() {
            double stdDev = 0.0;
167
```

```
if (!d_dt.isEmpty()) {
                 for (Double d : d_dt)
169
                     stdDev += Math.pow(dt - d, 2);
170
                 stdDev = stdDev / d_dt.size();
171
            d_edt.add(stdDev);
173
            return stdDev;
174
        }
176
177
        /** We're lazy so functions for q10
178
         * Col1 = D(t=end)
         * Col2 = E(t=end) / D(t=end)
180
         * Col3 = ED(t=end) / D(t=end)
181
         * **/
        public double col1() { return getDt(); }
        public double col2() { return (getEt() / getDt()); }
184
        public double col3() { return (getEdt() / getDt()); }
185
186
        public void printCols() {
            String s = String.format("%.2f;%.2f;%.2f", col1(), col2(), col3());
188
            System.out.println(s);
189
            System.out.flush();
191
            if (verbose != 0)
192
                 System.err.println("Should have flushed");
193
        }
194
195
196
197
        /* Getters */
        public double getEdt() { return edt; }
199
        public double getEt() { return et; }
200
        public double getDt() { return dt; }
201
        public double getEit() { return eit; }
202
        public double getDit() { return dit; }
203
204
205
        /**
         * Debug preview method
207
208
        public void printState() {
209
            String ddt = "[";
210
            String det = "[";
211
            String dedt = "[";
212
            for (Double d : d_dt)
214
                 ddt += String.format(" %.2f\t", d);
215
216
            for (Double d : d_et)
                 det += String.format(" %.2f\t", d);
218
219
            for (Double d : d_edt)
220
                 dedt += String.format(" %.2f\t", d);
221
            ddt += "]";
223
            det += "]";
224
            dedt += "]";
225
226
            String s = String.format("dit: %.2f\teit: %.2f\tet: %.2f\tet: %.2f\tet: %.2f\tet" %.2f\tet"
227
                              "d_dt:\t%s\n" +
228
                              d_{et}:\t%s\n'' +
                              "d_edt:\t%s\n",
230
```