Rapport projet ARA 2017-2018

Mickael Rudek, Oskar Viljasaar

30 janvier 2018

Table des matières

1	$\mathbf{E}\mathbf{x}\mathbf{e}$	rcice 1 - Implémentation d'un MANET dans PeerSim	-							
	1.1	1 Algorithme de déplacement d'un noeud (Question 1)								
	1.2	Contenu du fichier de configuration pour la question 2								
	1.3	Questions 3 et 4	4							
	1.4	Implémentation de l'interface Emitter (Question 5)	4							
	1.5	Implémentation de l'interface NeighborProtocol (Question 6)	;							
	1.6	Influence des stratégies sur la connexité du graphe (Questions 3, 4, 8)								
	1.7	DensityController (Question 9)								
	1.8	Impact de la portée sur la densité du graphe (Questions 10 et 11)	8							
2	Exe 2.1 2.2	rcice 2 - Étude de protocoles de diffusion Impact du nombre de noeuds sur la densité du graphe (Question 1)								
\mathbf{A}	Con	npilation, lancement du code et jeux de test	11							
	A.1	src/Makefile	1.							
	A.2	src/bench.pl	1							
		src/bench.py	1							
		bench-ex2q{1,3,4}.pl	1							
		bench-ex2q5.pl	1							

1 Exercice 1 - Implémentation d'un MANET dans PeerSim

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

```
Movement protocol:
- if not moving
- assign random speed lower than max
- moving
- use 'PositioningStrategiesFactory' to get next destination
- Calc distance to next destination
- if too far to reach 'destination' in one hop
- calculate next 'x' and 'y'
- move to that position
- if destination reached, stop
- else continue running
```

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_to_next 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 Contenu du fichier de configuration pour la 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
```

1.3 Questions 3 et 4

Voir la sous-section 1.6.

1.4 Implémentation de l'interface Emitter (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;
10
11
  public class EmitterImpl implements Emitter {
12
13
       private int latency;
14
       private int scope;
       private int this_pid;
16
       private int position_protocol;
17
       private static final String PAR_LATENCY = "latency";
       private static final String PAR_SCOPE = "scope";
20
       private static final String PAR_POSITIONPROTOCOL = "positionprotocol";
       public EmitterImpl(String prefix) {
           String tmp[]=prefix.split("\\.");
           this_pid=Configuration.lookupPid(tmp[tmp.length-1]);
25
           this.position_protocol=Configuration.getPid(prefix+"."+PAR_POSITIONPROTOCOL);
26
           this.latency = Configuration.getInt(prefix + "." + PAR_LATENCY);
           this.scope = Configuration.getInt(prefix + "." + PAR_SCOPE);
28
29
       @Override
       public void emit(Node host, Message msg) {
32
           PositionProtocol prot =
33
               (PositionProtocol) host.getProtocol(position_protocol);
           for (int i=0; i < Network.size(); i++) {</pre>
               Node n = Network.get(i);
               PositionProtocol prot2 =
                   (PositionProtocol) n.getProtocol(position_protocol);
               double dist =
40
                   prot.getCurrentPosition().distance(prot2.getCurrentPosition());
41
               if (dist < scope && n.getID() != host.getID()) {
                   EDSimulator.add(latency, new Message(msg.getIdSrc(),
                                                          n.getID(),
                                                          msg.getTag(),
                                                          msg.getContent(),
                                                          msg.getPid()),
                                                          n, msg.getPid());
48
               }
49
           }
51
       }
52
```

```
@Override
       public int getLatency() { return latency; }
55
56
       @Override
       public int getScope() { return scope; }
58
59
       @Override
60
       public Object clone(){
           EmitterImpl res=null;
62
           try {
63
               res=(EmitterImpl) super.clone();
64
           } catch (CloneNotSupportedException e) {}
           return res;
66
       }
67
  }
       Implémentation de l'interface NeighborProtocol (Question 6)
  package manet.detection;
  import manet.Message;
  import manet.communication.EmitterImpl;
  import peersim.config.Configuration;
  import peersim.core.Node;
  import peersim.edsim.EDProtocol;
  import peersim.edsim.EDSimulator;
  import java.util.ArrayList;
10
  import java.util.List;
11
  public class NeighborProtocolImpl implements NeighborProtocol, EDProtocol {
13
       private int this_pid;
14
       private int period;
15
       private int timer_delay;
       private int listener_pid;
17
18
       private static final String PAR_PERIOD = "period";
19
       private static final String PAR_TIMERDELAY = "timer_delay";
       private static final String PAR_LISTENER_PID = "listenerpid";
21
       Integer timeStamp = 0;
       private List<Long> neighbor_list;
25
       public NeighborProtocolImpl(String prefix) {
26
           neighbor_list = new ArrayList<>();
27
           String tmp[]=prefix.split("\\.");
29
           this_pid= Configuration.lookupPid(tmp[tmp.length-1]);
           this.period = Configuration.getInt(prefix+"."+PAR_PERIOD);
           this.timer_delay = Configuration.getInt(prefix + "." + PAR_TIMERDELAY);
32
           this.listener_pid = Configuration.getPid(prefix + "." + PAR_LISTENER_PID,-1);
33
34
       @Override
36
       public List<Long> getNeighbors() { return neighbor_list; }
37
       @Override
       public Object clone() {
40
           NeighborProtocolImpl res = null;
41
               res = (NeighborProtocolImpl) super.clone();
               neighbor_list = new ArrayList<>();
44
```

timeStamp = new Integer(0);

45

```
} catch (CloneNotSupportedException e) {
46
47
48
           return res;
49
       }
50
51
       @Override
52
       public void processEvent(Node node, int pid, Object event) {
           int emitter_pid = Configuration.lookupPid("emitter");
54
           EmitterImpl impl = (EmitterImpl) node.getProtocol(emitter_pid);
55
           Message msg = (Message) event;
56
           if (event instanceof Message) {
58
                switch (msg.getTag())
59
                    case "Heartbeat":
                        if (msg.getIdSrc() == msg.getIdDest()) {
                             EDSimulator.add(this.period, event, node, pid);
62
                             impl.emit(node, new Message(node.getID(), 0,
63
                                               "Heartbeat",
64
                                               "Heartbeat", this_pid));
                        }
66
                         else {
                             if(!neighbor_list.contains(msg.getIdSrc()))
                                 neighbor_list.add(msg.getIdSrc());
                             break:
70
                         }
71
                        break;
72
                    default:
                        System.out.println("IN DEFAULT");
                }
           }
           else {
                System.out.println("no good message");
78
79
           return:
80
       }
81
  }
82
```

1.6 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

1.7 DensityController (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.io.FileOutputStream; import java.util.ArrayList; public class DensityController implements Control { private static final String PAR_NEIGHBOR = "neighbours"; private static final String PAR_VERBOSE = "verbose"; private static final String PAR_STEP = "step"; private final int this_pid; private int verbose = 0; // Est-ce que l'on print les résultats sur stdout private int step; // step du controlleur private double dit = 0.0, // la moyenne du nombre de voisins par noeud à l'instant t (densite) eit = 0.0, // l'écart-type de dit (donc a l'instant t) dt = 0.0, // densité moyenne sur le temps (avg of d_dt) et = 0.0, // disparité moyenne de densité sur le temps (avg of d_et) edt = 0.0; // variation de la densité au cours du temps (ecart type des valeurs d_dt, // donc de toute la sim jusqu'a mtn) // Arrays containing data for dt, et and edt calculations private ArrayList<Double> d_dt = new ArrayList<Double>(), // Updated by dit() d_et = new ArrayList<Double>(), // Updated by eit() d_edt = new ArrayList<Double>(); // Updates by edt() public DensityController(String prefix) { this.this_pid = Configuration.getPid(prefix+"."+PAR_NEIGHBOR); this.verbose = Configuration.getInt(prefix + "." + PAR_VERBOSE); this.step = Configuration.getInt(prefix + "." + PAR_STEP); } @Override // @return true if the simulation has to be stopped, false otherwise. public boolean execute() { // Over-time averages dt = dt();et = et();edt = edt(); // 'Live' values dit = dit(); eit = eit(); if (this.verbose != 0) if (CommonState.getTime() >= CommonState.getEndTime()-step)

printCols();

return false;

```
}
/** A l'instant T **/
/**
 * Calculates the average number of neighbours in the
 * network when called (works on 'live' data)
 * D_i(t) : Moyenne du nombre de voisins par noeud a l'instant t
 * Updates dit and d_dt[]
 * @return double average neighbors per node
private double dit() {
    double
            sum = 0.0,
            avg = 0.0;
    for (int i = 0 ; i < Network.size() ; i++) {</pre>
        double n_neigs = ((NeighborProtocol) Network.get(i).getProtocol(this_pid)).getNeighbors().size
        sum += n_neigs;
    }
    avg = sum / Network.size();
    d_dt.add(avg); // Add to history
    return avg;
}
 * Calculates the standard deviation
 * E_i(t) : L'ecart type de D_i(t) (dit())
 * Works on 'live' data
 * Updates eit and d_et[]
 * @return l'écart-type de dit
 */
public double eit() {
    double stdDev = 0.0;
    for (Double d : d_dt) {
        if (this.verbose != 0)
            System.out.format("d: %.2f\n", d);
        stdDev += Math.pow(d - dit, 2);
    if (this.verbose != 0)
        System.out.format("Stddev: %.2f ", stdDev);
    double avg = stdDev/d_dt.size();
    stdDev = Math.sqrt(avg);
    if (this.verbose != 0)
        {\tt System.out.format("avg: \%.2f stddev: \%.2f\n", avg, stdDev);}
    d_et.add(stdDev); // Add to history
    return stdDev;
}
/** Stats for all until current **/
 * La moyenne de l'ensemble des valeurs D_i(t') pour tout t' < t
 * donc densite moyenne sur le temps
 * Updates dt, works with history array
```

```
* @return average density so far
 */
public double dt() {
    double avg = 0.0;
    if (!d_dt.isEmpty()) {
        for (Double d : d_dt)
            avg += d;
        avg = avg / d_dt.size();
    }
    return avg;
/**
 * La moyenne de l'ensemble des valeurs E_i(t') pour tout t' < t
 * donc disparite moyenne de densite sur le temps
 * Updates et, works with history array
 * @return average density so far
 */
public double et() {
    double avg = 0.0;
    if (!d_et.isEmpty()) {
        for (Double d : d_et)
            avg += d;
        avg = avg / d_et.size();
    return avg;
}
/**
 * L'ecart type des valeurs D_i(t), pour tout t' <= t, ce qui
 * permet de juger de la variation de la densite au cours du temps.
 * 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.
 * Updates recalculates etd, works with history array
 * @return
public double edt() {
    double stdDev = 0.0;
    if (!d_dt.isEmpty()) {
        for (Double d : d_dt)
            stdDev += Math.pow(dt - d, 2);
        stdDev = stdDev / d_dt.size();
    d_edt.add(stdDev);
    return stdDev;
}
/* Getters */
public double getEdt() { return edt; }
public double getEt() { return et; }
public double getDt() { return dt; }
public double getEit() { return eit; }
public double getDit() { return dit; }
/** We're lazy so functions for q10
 * Col1 = D(t=end)
 * Col2 = E(t=end) / D(t=end)
```

```
* Col3 = ED(t=end) / D(t=end)
 * **/
public double col1() { return getDt(); }
public double col2() { return (getEt() / getDt()); }
public double col3() { return (getEdt() / getDt()); }
public void printCols() {
    String s = String.format("%.2f; %.2f; %.2f", col1(), col2(), col3());
    System.out.println(s);
}
public void printState() {
    String ddt = "[";
    String det = "[";
    String dedt = "[";
    for (Double d : d_dt)
        ddt += String.format(" %.2f\t", d);
    for (Double d : d_et)
        det += String.format(" %.2f\t", d);
    for (Double d : d_edt)
        dedt += String.format(" %.2f\t", d);
    ddt += "]";
    det += "]";
    dedt += "]";
    String s = String.format("dit: %.2f\teit: %.2f\tet: %.2f\tet: %.2f\tet: %.2f\tet" +
                    d_dt:\t%s\n'' +
                    d_et:\t%s\n'' +
                    "d_edt:\t%s\n",
            dit, eit, dt, et, edt, ddt, det, dedt);
    System.out.println(s);
}
```

1.8 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 ${\tt NextDestinationStrategy.minimum_distance}$ 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 eux.

}

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

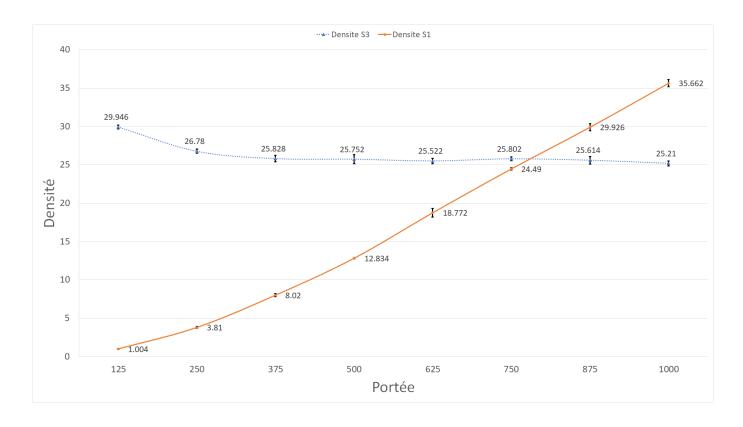


FIGURE 1 – Impact de la portée sur la densité avec la stratégie 1 (orange) et la 3 (bleu).

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. L'écart-type entre les différentes valeurs mesurées est fort, le réseau peut avoir du mal à s'interconnecter selon les différentes valeurs initiales aléatoires prises. À partir de 50 noeuds, le réseau a un comportement attendu et la densité croît de manière relativement stable, avec un écart-type faible entre les 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

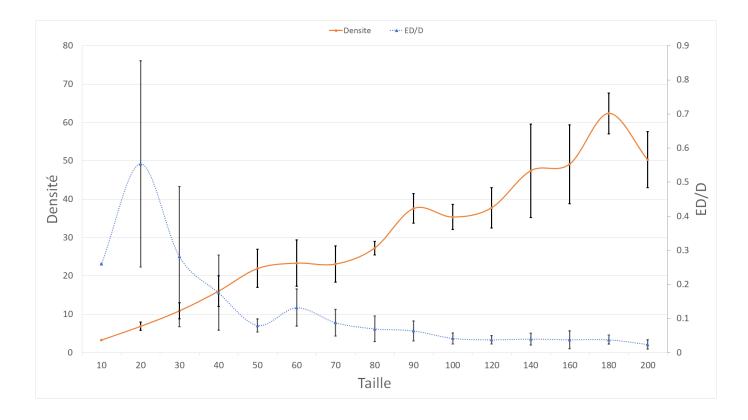


FIGURE 2 – Impact du nombre de noeuds sur la densité et sa variation possible pendant une simulation, avec les stratégies SPI5 et SD4.

2.2 Question 2

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.

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 src/bench.pl

Exemple : ./bench.pl <chemin_peersim>

Le script crée un dossier resultats/bench_<date> où seront stockés les résultats pour la question 8 de l'exercise

1. Le dossier contiendra les fichiers de configuration pour les expériences sous le nom cfg_bench_<scope>_<SPI>_<SD>,
les résultats d'autres fichiers, de même nom avec l'extension .result. Ces derniers contiennent les résultats de 100
expériences avec autant de différentes graines aléatoires.

A.3 src/bench.py

exemple: bench.py <chemin_results>

Dans le dossier <chemin_results> doivent se trouver les fichiers résultats créés par bench.pl. Utilisé pour les resultats de benchmark, pour remplir les tableaux.

Exemple de sortie :

```
/ara/src/results/cfg_bench_500_3_3.result
| 2.3830 +- 0.0684 | 0.4320 +- 0.0426 | 0.2300 +- 0.0335 |
/ara/src/results/cfg_bench_875_3_3.result
| 2.3390 +- 0.1023 | 0.4400 +- 0.0369 | 0.2140 +- 0.0201 |
/ara/src/results/cfg_bench_750_1_1.result
| 2.2740 +- 0.1165 | 0.4630 +- 0.0518 | 0.2320 +- 0.0325 |
/ara/src/results/cfg_bench_375_1_1.result
| 0.7130 +- 0.0447 | 0.6550 +- 0.0457 | 0.1790 +- 0.0230 |
```

Les valeurs correspondent à des moyennes avec écarts-type, obtenus sur 100 itérations sur chaque combinaison de SPI et SD.

A.4 bench-ex2q $\{1,3,4\}$.pl

Exemple : ./bench-ex2q{1,3,4}.pl <chemin_peersim>

Le script crée un dossier resultats/bench_<date>_ex2q{1,3,4} où seront stockés les résultats des différentes exécutions, les noms des fichiers étant différentiés par la taille du réseau.

A.5 bench-ex2q5.pl

Exemple : ./bench-ex2q5.pl <chemin_peersim> Le script crée un dossier resultats/bench_<date>_ex2q5 où seront stockés les résultats des différentes exécutions, les noms des fichiers étant différentiés par la taille du réseau, la probabilité donnée et le numéro de l'itération.

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

```
Att; Ed-Att; ER; Ed-ER
D; ED; ED/D
```