Université des Sciences et de la Technologie Houari Boumediene



Département d'informatique Master 1 SII

Méta-heuristique et Algorithmes Evolutionnaires

Rapport Final:

PSO/GA/BSO

Binôme:

Zakaria Slimi G2

HEBBACHE Imad eddine G1

Table of Contents

1.1 Problématique :	4
1.2 Complexité :	4
1.3 Présentation des données :	5
1.4 Solution :	5
2-Les Algorithme Génétique :	6
2.1 Espace de recherche :	6
2.2- La Concept :	6
Croisement :	6
Mutation	7
PseudoCode :	8
2.3. Expérimentation :	9
Remarque :	11
2.4- Performance :	11
Qualité de la solution :	11
Temps d'exécution :	12
3 Optimisation par essaims particulaires "PSO" :	13
3.1 PSO pour SAT :	13
3.1.1 Codage de solution :	13
3.1.2 Espace de recherche :	13
3.1.3 L'algorithme :	13
3.2 L'application :	15
3.4 Expérimentations:	22
3.4.1 Les Configuration :	22
3.4.2 Les Résultats :	22
3.4.3 Analyse de résultat :	26
3.5 Conclusion :	27
4. Optimisation par essaims d'abeilles "BSO" :	28
4.1 L'application :	28
Les Classes:	28
Instance	29
La Fonction Principale :	29
Bee	30

Fonctions:	30
Clause	
Solution	
BSO	
4.2. PseudoCode:	
4.3Résultats:	
5- Comparaison :	
6- Conclusion générale	
7. Références:	

1.1 Problématique :

Le problème de satisfiabilité ou en abrégé « problème SAT » est un problème de décision c.à.d. une question accompagnant la description de l'instance dont la réponse est soit « OUI » soit « NON ».

Instance : $X = \{x1, x2,, xn\}$ un ensemble de littéraux, $C = \{c1, c2,, cn\}$ un ensemble de clauses telle que :

<u>Un littéral</u>: est une variable propositionnelle x (littéral positif) ou la négation d'une variable propositionnelle ¬x (littéral négatif).

<u>Une clause C</u>: est une disjonction de littéraux.

Forme Normal Conjonctif « CNF » : est une conjonction de clauses

Example:

$$V = \{v1, v2, v3, v4\}, C = \{c1, c2, c3\}$$
 such that:
 $c1 = v1 + v2 + v4$
 $c2 = v2 + v3 + v4$
 $c3 = v1 + v2 + v3$

QUESTION: Etant donné une Formule de Logique Propositionnelle F, existe-il une instanciation (un ensemble de valeurs booléennes associées aux littéraux) de l'ensemble des littéraux X telle que la conjonction des clauses de C est vraie ? Autrement dit: existe une affectation des littéraux qui rend cette formule F vraie (satisfiable).

1.2 Complexité:

Il s'agit de trouver la solution optimale (La solution que satisfaits toutes les clauses)

Et comme un littéral peut prendre 2 valeur (vrais/faux) donc au pire cas en parcours toutes l'espace de recherche C'est à dire O(n) = 2ⁿ

1.3 Présentation des données :

⇒ La structure utilisée et une matrice d'entier « N* 3 » pour présenter les clauses

1 -7 -20	8 10 24	11 4 15
 23	30	-7



1	8	11
-7	10	4
-20	24	15

1.4 Solution:

⇒ La structure d'une solution et un tableau de n bit chaque bit représenter un variable

		1/0	1/0	1/0			1/0	1/0
--	--	-----	-----	-----	--	--	-----	-----

2-Les Algorithme Génétique:

Les algorithmes génétiques sont des algorithmes d'optimisation stochastique fondés sur les mécanismes de la sélection naturelle et de la génétique, dont on prend une population initiale et on applique une suite de croisements entre eux, de telles façons à obtenir une nouvelle génération (on peut obtenir quelques mutations).

2.1 Espace de recherche:

Il s'agit de la population qui est constituée d'un nombre n fixe de solutions, initialement ses solutions sont générées aléatoirement, ensuite dans chaque itération et après avoir fait le croisement, le nombre de la population change de tels façon qu'on ne garde que les meilleures solutions.

Du coup, l'espace de recherche devient les meilleures solutions entre les générations.

2.2- La Concept:

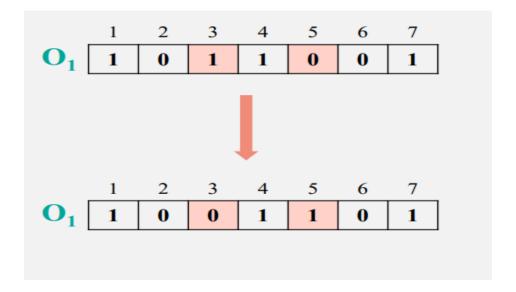
Croisement:

Le croisement est le fait de mélanger les chromosomes des parents (2 solution choisit aléatoirement de la population) afin de créer une nouvelle génération différente à partir de la génération précédente II existe plusieurs méthodes de croisements, dans notre projet on a fait de tel sorte qu'on choisit un bit inférieur au nombre des variables, les bites qui se trouvent avant le bits choisit dans la père numéro 1 vont être identique au celle du 1er fils et le reste des bits du 1er fils vont être les bites qui se trouve après le bit choisi dans le père numéro 2.

```
public Population crossoverPopulation(Population p) {
     Population P= new Population(p.size());
     for (int i = 0; i < p.size(); i++) {</pre>
           Individual parentl = p.getFittest(i);
           Individual tmp =parentl;
           if (this.crossoverRate > Math.random()) {
                 Individual o = new Individual(parentl.getChromosomeLength());
                 Individual parent2 = selectParent(p);
                     if (0.5 > Math.random())
                        parentl=parent2;
                        parent2=tmp;
                 o.setGene(j, parentl.getGene(j));
                 o.setGene(j, parentl.getGene(j));
                 P.setIndividual(i, o);
           } else {
                 P.setIndividual(i, parentl);
                                       r.secindividual(i, parenci);
                               }
                      return P;
             }
```

Mutation

La mutation se fait par un choix d'un nombre aléatoire puis inverser ce nombre (si c'est un 0, il devient un 1 et vice-versa)



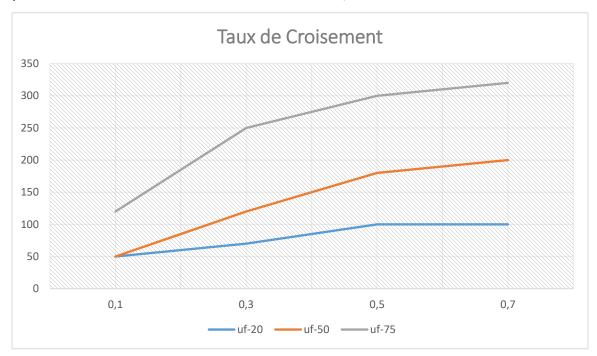
PseudoCode:

```
Input: Populationsize, Problemsize, Pcrossover, Pmutation
Output: SGbest
Population := InitializePopulation(Populationsize, Problemsize )
       EvaluatePopulation(Population)
       SGbest := GetBestSolution(Population)
While (not StopCondition())
       Parents := SelectParents(Population, Populationsize)
Children := {□}
For (Parent1, Parent2 € Parents)
       Child1 := Crossover(Parent1, Parent2, Pcrossover)
       Child2:= Crossover(Parent2, Parent1, Pcrossover)
       Children := Mutate(Child1, Pmutation)
       Children := Mutate(Child2, Pmutation)
End.
EvaluatePopulation(Children)
Sbest := GetBestSolution(Children)
       if (Sbest > SGbest) then Sgbest := Sbest
       Population := Replace(Population, Children)
End
Return (Sbest)
```

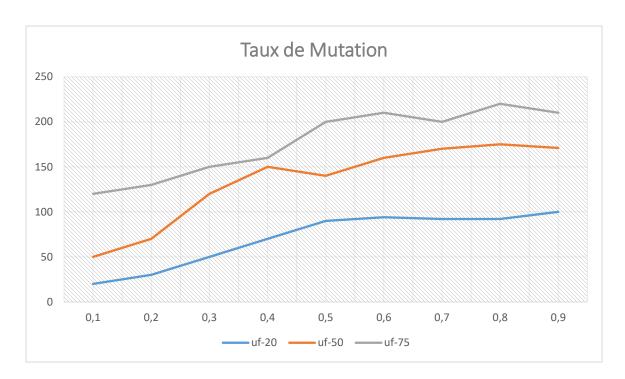
2.3. Expérimentation:

L'algorithme génétique dépend de 4 paramètres :

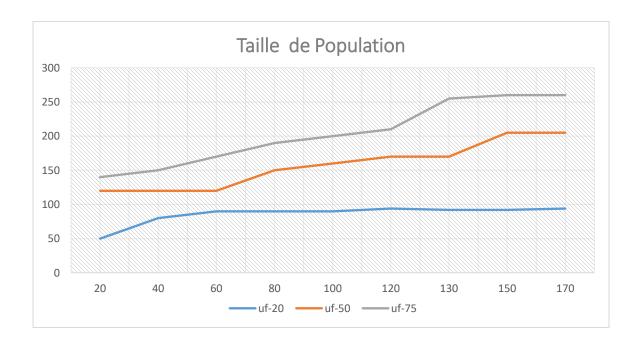
private int populationSize; //la taille de population
private double mutationRate; //Probabilité pour individuelle mutate
private double crossoverRate; // Probabilité pour 2 individuelle crossover



Les meilleures valeurs du taux de croisement obtenues pour les fichiers uf20, uf50, uf75 sont 0.4, 0.7, 0.9 respectivement.



Les meilleures valeurs du taux de mutation pour les fichiers uf20, uf50, uf75 sont 0.3, 0.6, 0.8 respectivement.



Les meilleures valeurs de la taille de population obtenues pour les fichiers uf20, uf50, uf75 sont 50,100, 130 respectivement.

Remarque:

« Les valeurs d'un paramètre se diffèrent d'un type de fichier à un autre (cela est dû à l'augmentation de la complexité qui est liée à l'augmentation des nombres de variables).»

uf20

PopSize	50
CrossRate	0.4
MutRate	0.3
NbIter	1500

uf50

PopSize	100
CrossRate	0.7
MutRate	0.6
NbIter	2000

uf75

PopSize	130
CrossRate	0.9
MutRate	0.8
NbIter	4000

2.4- Performance:

La performance inclut la qualité de la solution et le temps d'exécution.

Qualité de la solution :

En fixant les 4 paramètres cités précédemment aux meilleures valeurs obtenues dans les réglages des paramètres, on parvient la solution optimale pour chacune des instances des fichiers (uf20, uf50, uf75) et cela par rapport au nombre de clauses satisfaites par cette dernière (nombre de clauses satisfaites par la solution est égale au nombre total des clauses des instances des fichiers).

Uf-20	91	91	100%
Uf-50	218	202	93%
Uf-75	325	301	92%

Temps d'exécution :

La solution optimale pour chacune des instances des fichiers (uf20, uf50, uf75) assure un temps d'exécution minimum et très réduit par rapport aux autres solutions (entre 5 et 10 secondes).

D'après « le pourcentage de la qualité de la solution » et « le temps d'exécution » de chacune des instances des fichiers (uf20, uf50, uf75), on peut conclure que la solution est performante autrement dit L'algorithme génétique a réussi à trouver la solution optimale en un temps réduit i.e. solution qui atteint la meilleure performance pour chaque instance.

3 Optimisation par essaims particulaires "PSO":

- ⇒ Cet algorithme s'inspire à l'origine du monde du vivant, il s'appuie notamment sur un modèle permettant de simuler le déplacement d'un groupe d'oiseaux [1].
- Cette méthode d'optimisation se base sur la collaboration des individus entre eux.
- ⇒ Cette idée veut qu'un groupe d'individus peu intelligents puisse posséder une organisation globale complexe.
- Ainsi grâce à des règles de déplacements, les particules peuvent converger progressivement vers un minimum local.
- ⇒ Cette méta heuristique fonctionne mieux pour des espaces en variables continues (à l'origine, PSO a d'abord été conçu pour une optimisation continue, Il a ensuite été adapté aux problèmes combinatoires discrets).

3.1 PSO pour SAT:

3.1.1 Codage de solution :

La solution et un tableau de N bit

3.1.2 Espace de recherche :

L'ensemble de toutes les instanciations potentielles pour l'instance, il s'agit alors de l'ensemble des vecteurs booléens de longueur égale à n (l'ensemble des particules). La taille de l'espace de recherche est égale à 2ⁿ.

3.1.3 L'algorithme:

```
Debut

Initialiser N particules: positions and velocities;
Évaluer les positions de chaque particule;
Pour chaque particules i faire Pbesti = xi;
Calculer Gbest on utiliser la règle de transition;
Pour chaque iteration faire

Pour chaque particule p faire

Mise à jour velocity et position;

Déplacer la particule et évaluer sa fitness;
Mise à jour Pbest;
Fin Pour;
Mise à jour Gbest;
Fin Pour;
```

Updating the velocity:

v(t+1)= w*v(t)+c1 *r1 *(Pbest-x(t))+ c2 *r2 *(Gbest-x(t))

where:

- x(t) the current position of the particle.
- Pbest is the best visited position of the particle.
- Gbest is the best position found by the swarm.
- w, c1 ,c2 are empirical parameters.
- r1, r2 are random numbers.

Updating the position:

$$x(t+1) = x(t) + v(t+1)$$

3.2 L'application :

Les Classe:

ReadConfig

Partie déclaration

```
private int NbLtr;
private int nbClause;
private ArrayList<Clause> Clauses;
```

<u>La Fonction Principale :</u>

```
public void GetConfig() {
    try {
      File Cnf = new File(this.ConfigPath);
      Scanner myReader = new Scanner(Cnf);
      String data=" ";
      /***SkipLines***/
     while ((myReader.hasNextLine()) && (data.charAt(0)!='p')) {
       data = myReader.nextLine();
      String ch[]=this.spliteData(data);
      this.NbLtr=Integer.parseInt(ch[2]);
      this.nbClause=Integer.parseInt(ch[3]);
      Clauses=new ArrayList<>(this.nbClause);
      int x=0;
     while (myReader.hasNextLine()&(x<this.nbClause)) {</pre>
       data = myReader.nextLine();
        Clauses.add(new Clause(data));
        x++;
      1
     myReader.close();
   catch (FileNotFoundException e) {
     System.out.println("An error occurred.");
     e.printStackTrace();
```

Clause

<u>Partie déclaration :</u>

```
private int Clause[];
```

Les Fonction:

```
public Clause(String Clause)
{
    this.Clause=this.TransClause(Clause);
}
int[] getClause()
{
    return this.Clause;
}
private int[] TransClause(String Data)
{

Data=Data.trim();
String ch[]= Data.split("\\s+");
int[] c=new int[ch.length-1];
for(int i=0;i<ch.length-1;i++)
{
    c[i]=Integer.parseInt(ch[i]);
}
return c;
}
int GetFirst()
{
    return this.Clause[0];
}</pre>
```

Particle

Partie declaration:

```
int Velocity;
int Solution[];
Particle PBest;
```

Les Fonction:

2 constructeurs:

Particle(int Size)

```
Solution = new int[Size];
     Random R = new Random();
     Velocity = R.nextInt(4);
     for (int i = 0; i < Solution.length; i++)
         Solution[i] = R.nextInt(2);
     PBest=new Particle(Solution);
 Particle(int[] Solution)
     this.Solution=new int[Solution.length];
     System.arraycopy(Solution, 0, this.Solution, 0, Solution.length);
Calculer La fonction Fitness
int GetFit(ArrayList<Clause> Clauses)
    int a,b,Correct,Fit=0;
    int C [];
    for (Clause Clause : Clauses) {
            C = Clause.getClause();
            Correct=0;
            for (int i= 0; i < C.length; i++) {
                a=C[i];
                b=Integer.max(Integer.signum(a),0);
                a=Integer.signum(a)*a;
                if (b == Solution[a-1]) {
                    Correct=1;
                    break;
                Fit += Correct;
    return Fit;
```

Mise à jour vitesse

```
void UpdateVelocity(double W , double C1 , double C2,int Vmax , Particle GBest)
{
   int GD = this.Distance(GBest);
   int PD = this.Distance(this.PBest);
   double rl=Math.random();
   double r2=Math.random();
   this.Velocity = (int) Math.round(W * this.Velocity + C1 * r1 * PD + C2 * r2 * GD) ;

   if (this.Velocity > Vmax)
   {
      this.Velocity = 1;
   }
}
```

Mise à jour Position :

```
void UpdatePosition(ArrayList<Clause> C)
{
   Random R=new Random();
   int a;
   for (int i = 0 ; i < this.Solution.length ; i++)
   {
      a=R.nextInt(Solution.length);
      this.Solution [a] = (this.Solution[a]+1)%2;
   }
   if (this.GetFit(C)>PBest.GetFit(C))
   {
      PBest=new Particle(this.GetSolution());
   }
}
```

Hamming Distance

```
int Distance(Particle P)
{
   int a = 0;
   for (int i = 0 ; i < this.Solution.length ; i++)
   {
      if ( P.GetSolution()[i] != this.Solution[i])
      {
         a++;
      }
   }
   return a;
}</pre>
```

<u>PSO</u>

```
Partie déclaration :
```

```
int NbInst;
 int NbrVar;
 ArrayList<Clause> Clauses;
 int MaxIter;
 int ParticlesSize;
 ArrayList<Particle> Particles;
 double C1, C2, W;
 int Vmax;
constructeur
PSO (int NbInst , int NbrVar , ArrayList<Clause> Clauses,int ParticlesSize,
       int MaxIter, double Cl, double C2, int Vmax, double W)
    this.NbInst = NbInst;
    this.NbrVar = NbrVar;
    this.Clauses = Clauses;
    this.ParticlesSize = ParticlesSize;
    this.Cl = Cl;
    this.C2 = C2;
    this.Vmax = Vmax;
    this.W = W;
    this.MaxIter=MaxIter;
```

Initialiser les particulier :

```
void InitParticles ()
{
    Particles= new ArrayList<>();
    for (int i = 0;i < ParticlesSize ; i++)
    {
        this.Particles.add(new Particle(this.NbrVar));
    }
}</pre>
```

Fonction Principale

```
Particle Run()
   this.InitParticles();
   Particle GBest = this.GetBest();
  int i = 0:
   Particle BestSol;
   int BF=0,a,Gen=0;
   boolean Found = false;
   Instant il = Instant.now(),i2=Instant.now();
   while ( i< MaxIter && !Found )
      for (Particle P : this.Particles) {
          P.UpdateVelocity(W, Cl, C2, Vmax, GBest);
         P.UpdatePosition(Clauses);
      BestSol = this.GetBest();
      a = BestSol.GetFit(Clauses);
      BF = GBest.GetFit(Clauses);
      if (a > BF)
         GBest =(Particle) BestSol.clone();
         i2 = Instant.now();
         BF = a;
         Gen=i;
       if (BF == NbInst)
         Found = true;
       Arrays.toString(GBest.GetSolution())+" "+GBest.GetFit(Clauses));
    Arrays.toString(GBest.GetSolution())+" in "+Duration.between(il, i2).toNanos());
    return GBest;
```

Obtenez la meilleure particule:

```
Particle GetBest()
{
    Particle P = Particles.get(0);
    int PF = P.GetFit(Clauses);
    int a;
    for (int i = 1 ; i < this.Particles.size(); i++)
    {
        a=Particles.get(i).GetFit(this.Clauses);
        if(a>PF)
        {
            P = Particles.get(i);
            PF=a;
        }
    }
    return P;
}
```

Main

```
public class Main {
    /**
    * @param args the command line arguments
    */
    public static void main(String[] args) {
        String Path="config/uf75-01.cnf";
        ReadConfig Rf=new ReadConfig(Path);
        int Iter = 10000;
        double C1 = Math.random()*2;
        double C2 = Math.random()*2;
        int Vmax = 20;
        double W = Math.random();
        int PS = 100;
        PSO P= new PSO(Rf.GetNbClause(),Rf.GetNbLtr(),Rf.GetClauses(),PS,Iter,C1,C2,Vmax,W);
        Particle Soil = P.Run();
}
```

3.4 Expérimentations:

Comme pour le GA, un ajustement des paramètres est fait dans le but de trouver la meilleure combinaison des hyper paramètres en entrée du PSO.

3.4.1 Les Configuration :

```
Iter = 10000; *** Nombre d'itération ***

C1 = 1.5;

C2 = 1.25;

Vmax = 20;

W = 10;

PS = 200; *** Nombre des particules ***
```

Et en utiliser 3 Benchmarks : uuf75-325 – uuf100-430 – uf20-91

3.4.2 Les Résultats :

Instance	Max Clause	Temps(s)	Taux de Satisfiabilité %
1	213	5	97
2	213	5	97
3	211	11	96
4	212	21	97
5	211	19	96
6	211	18	96
7	211	8	96
8	212	18	97
9	211	10	96
10	212	8	97
Moyen	211.7	12.3	96.5

Résultats détaillés pour Max-SAT BanchMark UUF50-218

Instance	Max Clause	Temps(s)	Taux de Satisfiabilité %
1	404	15	93
2	405	2	94
3	406	34	94
4	405	3	94
5	405	41	94
6	405	16	94
7	409	31	95
8	405	34	94
9	405	1	94
10	404	12	93
Moyen	405.3	18.9	93.9

Résultats détaillés pour Max-SAT BanchMark UUF100-430

Instance	Max Clause	Temps(s)	Taux de Satisfiabilité %
1	91	1	100
2	91	0	100
3	90	0	98
4	91	1	100
5	91	1	100
6	91	0	100
7	91	0	100
8	91	1	100
9	90	0	98
10	91	0	100

Moyen 90,8 0.4 99,6	90	90,8		99,6	
----------------------------	----	------	--	------	--

Résultats détaillés pour Max-SAT BanchMark UF20-91

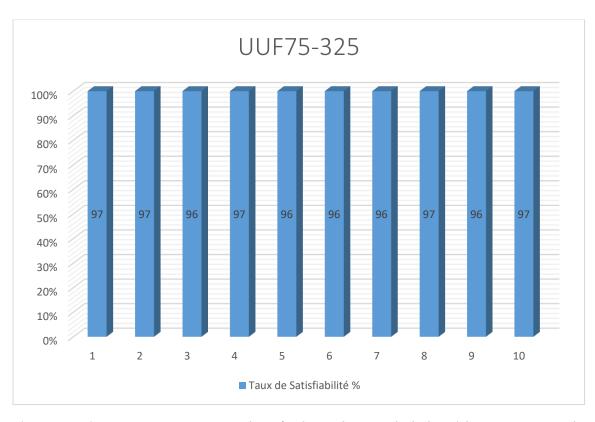


Figure 1: Histogramme montrant les résultats du test de l'algorithme PSO pour le problème SAT sur les fichiers de Benchmarks UUF-75

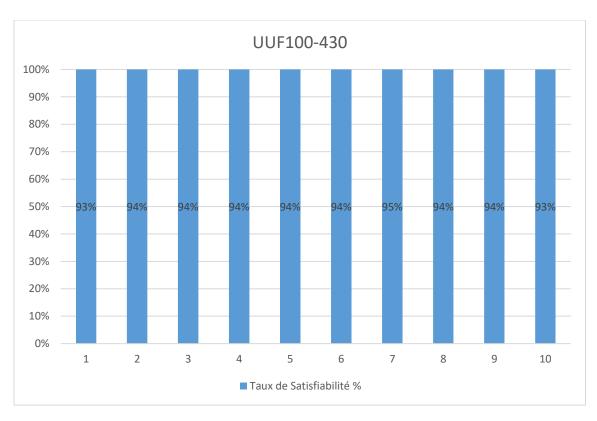


Figure 2: Histogramme montrant les résultats du test de l'algorithme PSO pour le problème SAT sur les fichiers de Benchmarks UUF-100

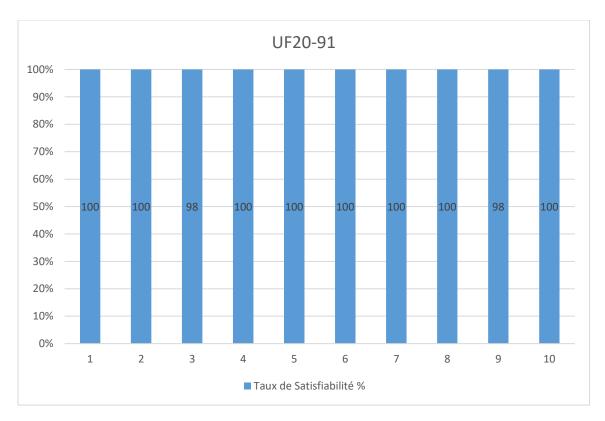


Figure 2: Histogramme montrant les résultats du test de l'algorithme PSO pour le problème SAT sur les fichiers de Benchmarks UF-20

3.4.3 Analyse de résultat : la qualité de la solution et le temps d'exécution

la qualité de la solution :

On parvient la solution optimale pour chacune des instances des fichiers (uf20, uf50, uf75) et cela par rapport au nombre de clauses satisfaites par cette dernière (nombre de clauses satisfaites par la solution est égal au nombre total des clauses des instances des fichiers)

Temps d'exécution :

La solution optimale pour chacune des instances des fichiers (uf20, uf50, uf75) assure un temps d'exécution minimum et réduit (entre 9 et 15 secondes).

D'après « le pourcentage de la qualité de la solution » et « le temps d'exécution » de chacune des instances des fichiers (uf20, uuf50, uuf100), on peut conclure que la solution est performante autrement dit PSO a réussi à trouver la solution optimale en un temps réduit.

3.5 Conclusion:

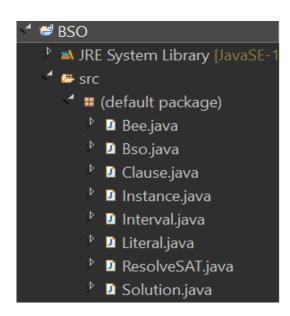
Après observation et analyse des résultats obtenus de l'exécution des algorithmes PSO, sur le problème SAT, on constate clairement que l'utilisation des métaeuristiques permet d'avoir des solutions Plus optimales. Aussi, on remarque nettement l'efficacité de l'algorithme en terme de temps et Taux de satisfiabilité.

4. Optimisation par essaims d'abeilles "BSO" :

Les recherches et observation des colonies d'abeilles ont abouti au fait que la butineuse indique aux autres abeilles la source de nourriture qu'elle a trouvé grâce à des mouvements effectués en différentes vitesses. Ces mouvements sont dits « Dance ». Les abeilles communiquent donc par la dance ; Une dance très riche en information vu qu'elle permet à la butineuse de communiquer à ses congénères la direction de la source, la distance par rapport à la ruche ainsi que la richesse de cette source. Plus la source est riche, plus la vigueur avec laquelle l'abeille effectue cette danse augmente, de même que la cadence de ses visites. Parallèlement, l'intervalle de temps qui sépare son arrivée au nid du déchargement de sa récolte, diminue. Chaque butineuse, après avoir effectué sa récole, effectue une dance pour inciter les autres abeilles à se rendre dans la zone contenant la source trouvée

4.1 L'application:

Les Classes:



Instance

Partie déclaration :

```
import java.util.ArrayList;

public class Instance {
  int Nclause;
  int Nvar;
  ArrayList<Clause> instance;

public Instance(int nc,int nv) {
    this.instance=new ArrayList<Clause>();
    this.Nclause=nc;
    this.Nvar=nv;
}
```

La Fonction Principale:

Évaluation des solutions.

<u>Bee</u>

Partie déclaration :

```
public class Bee {

Solution searchLocal;
int iter;

public Bee(Solution searchLocal, int iter) {
    super();
    this.searchLocal = searchLocal;
    this.iter = iter;
}

public Bee(int iter,int lenght) {
        this.searchLocal = new Solution(lenght);
        this.iter = iter;
}
```

Fonctions:

Beelnit : c'est la fonction qui reflète beelnit et renvois la solution référence (Sref) initialement «cette méthode est utilisée que par la première abeille dite Beelnit».

```
55epublic void BeeInit(int lenght,Instance ins) {
    //bee init at start point = 0
    //this.setSearchLocal(this.startPoint(lenght));

58
59
    //bee init random
60    boolean tab[]=new boolean[lenght];
61    Interval interval=new Interval(0,lenght);
62    for(int i=0;i<lenght;i++) {
        if(interval.getRandom()<(interval.getStart()+interval.end)/2)
            tab[i]=true;
65        else
66        tab[i]=false;
67    }
68    this.searchLocal.setSolution(tab);
69    this.updateDance(ins);
70
71 }</pre>
```

exploration : pour exploré la surface de recherche courante

```
78
79  public void exploration() {
80    Interval inter=new Interval(0, searchLocal.getSolution().length);
81    int index;
82    for(int i=0;i<iter;i++) {
83         index=(int)inter.getRandom();
84         searchLocal.getSolution()[index]=!searchLocal.getSolution()[index];
85    }
86 }</pre>
```

dance:chaque abeille effectue une danse après la fin de l'exploitation

```
public double dance(boolean[] t,Instance i) {
    return i.evaluate(t);
}

public void updateDance(Instance i) {
    this.searchLocal.setDanceSrenght(this.dance(this.getSearchLocal().getSolution(), i));
}

73

74

75

76
```

Clause

Partie déclaration

```
public class Clause {
   ArrayList<Literal> list;
   public Clause() {
        list=new ArrayList<Literal>();
   }
   *public Clause(Literal 11,Literal 12,Literal 13) {
        list=new ArrayList<Literal>();
        list.add(11);
        list.add(12);
        list.add(13);
        list.add(13);
```

La Fonction Principale :

Solution

Cette classe représente la solution du problème.

```
2 public class Solution {
 3 boolean[] solution;
4 double danceStrenght=0;
50 public Solution(boolean[] solution, double danceSrenght) {
       this.solution = solution;
       this.danceStrenght = danceSrenght;
8 }
9 public Solution(boolean[] solution) {
       this.solution = solution;
12 public Solution(int lenght) {
      this.solution = new boolean[lenght];
15 public boolean[] getSolution() {
      return solution;
17 }
18 public void setSolution(boolean[] solution) {
      this.solution = solution;
20 }
21 public double getDanceSrenght() {
       return danceStrenght;
24 public void setDanceSrenght(double danceSrenght) {
       this.danceStrenght = danceSrenght;
26 }
28 }
```

BSO

Partie déclaration

```
3 public class Bso {
4 int maxIter;
5 int flip;
6 int Nbees;
7 int maxChances;
8 int nbChances;
9 int locIter;
10 int lenght; //the number of variables in the instance
11 ArrayList<Bee> BeesTab;
12 ArrayList<Solution> searchArea;
13 ArrayList<Solution> danceTab;
14 Solution Sref;
15 ArrayList<Solution> tabooTab;
```

Constructeur

Init swarm of bees:

```
116
117 public void creatBeeSwarm() {
118     Bee b;
119     for(int i=0;i<this.getNbees();i++) {
120         b=new Bee(this.getLocIter(),this.getLenght());
121         this.BeesTab.add(b);
122     }
123 }
124</pre>
```

Fonctions Principale:

Détermination de la zone de recherche

```
152•public void findSearchPoints() {
        Solution cachSref=new Solution(Sref.solution,Sref.danceStrenght);
        int h=0,p;
        boolean[] s1=new boolean[75],s2=new boolean[75];
        s2=this.getSref().getSolution().clone();
        ArrayList<Solution> list=new ArrayList<Solution>();
        while(list.size()<this.getNbees() & h<this.flip) {</pre>
            s1=s2.clone();
            p=0;
            do {
                s1[this.flip*p+h]=!s2[this.flip*p+h];
                p++;
            }while(flip*p+h<this.lenght);</pre>
            Solution s=new Solution(s1);
            list.add(s);
            h++;
        this.searchArea=list;
        Sref=cachSref;
175 }
```

Assigner les points de départ trouver aux abeilles.

Calculer fitness et distance :

diversity : calcule la diversité d'un solution

maxDiversityFromDanceTab: renvoie la solution max diversity de DanceTab

selectRef : cette fait la sélection de la solution référence Sref pour une nouvelle itération.

```
public Solution selectSref() {
     double deltaF;
     Solution best=new Solution(danceTab.get(0).getSolution().clone(),danceTab.get(0).getDanceSrenght());
     if(danceTab.size()==1)
         return best;
    else {
for(int i=1;i<this.getDanceTab().size();i++) {
    if(this.getDanceTab().get(i).getDanceSrenght())>best.getDanceSrenght())
         best.setSolution(danceTab.get(i).getSolution().clone());
         best.setDanceSrenght(danceTab.get(i).getDanceSrenght());
     deltaF=best.getDanceSrenght()-Sref.getDanceSrenght();
     if(deltaF>0) {
         this.setSref(best);
         if(this.nbChances<this.maxChances)</pre>
             nbChances=maxChances;
         return best;
         nbChances--;
         if(nbChances>0) {return this.Sref;}
              if(this.diversity()>this.diversity(this.maxDiversityFromDanceTab()))
                  nbChances=maxChances;
                  return this.Sref;
             }
                  this.setSref(this.maxDiversityFromDanceTab());
                  nbChances=maxChances;
                  return this.maxDiversityFromDanceTab();
     }}
```

ResolveSAT (Main):

Chargement des données.

```
oublic static void main(String[] args) {
    // TODO Auto-generated method stub
//reservé une instance du probléme
    Instance instance=new Instance(325 , 75);
    String nomF="C:\\Users/Dell/Desktop/meta hauristique/uuf75-325/UUF75.325.100/uuf75-0100.cnf";
         InputStream ips=new FileInputStream(nomF);
InputStreamReader ipsr=new InputStreamReader(ips);
BufferedReader br=new BufferedReader(ipsr);
         String ligne;
String mot1="";
String mot2="";
          String mot2=;
String mot3="";
Literal lit1=null;
Literal lit2=null;
Literal lit3=null;
          int i = 0;
while ((ligne=br.readLine())!=null){
   if(ligne.startsWith("c")||ligne.startsWith("p")||ligne.startsWith("%")||ligne.startsWith("0")){
               }
else{
                     Clause clause=null;
                     while((ligne.charAt(i)!=' ')&&(i<ligne.length())){</pre>
                           mot1=mot1 + ligne.charAt(i);
                           i++;
                      if(Integer.parseInt(mot1)<0)</pre>
                           lit1=new Literal(Integer.parseInt(mot1)*-1, true);
                           lit1=new Literal(Integer.parseInt(mot1), false);
                     mot1="";
```

L'implementation du BSO

```
//A bee initiates a search from a starting point "Sref"
Bee beeInit=new Bee(15,instance.getNvar());
beeInit.BeeInit(instance.getNvar(), instance);
Bso bso=new Bso(35, 5, 10, 3, 15, instance.getNvar(), beeInit.searchLocal);
int it=0;
while(it<bso.maxIter) {</pre>
    bso.getTabooTab().add(bso.getSref());
    bso.findSearchPoints();
    bso.assignSearchPoint();
    for(i=0;i<bso.Nbees;i++) {</pre>
        bso.getBeesTab().get(i).exploration(instance);
        bso.danceTab.add(bso.getBeesTab().get(i).getSearchLocal());
    it++;
    bso.selectSref(instance);
bso.print(bso.Sref);
System.out.println("the fitness of the solution obtained is : "+ bso.fitnessFonc(bso.Sref.solution, instance));
System.out.println("is it the solution ? "+ instance.ifSolution(bso.Sref.solution));
```

4.2. PseudoCode:

- 1- Génération d'une solution aléatoire qui va représenter la solution référence et l'ajouter à la liste Taboo
- 2- Génération de k Abeilles dont chacune va effectuer une recherche locale.
- 3- Enregistrement des k solutions générées par les abeilles dans la table DANCE;
- 4- Evaluation des solutions :

Si une des solutions de la table DANCE satisfait les 325 clauses, alors cette solution est la solution optimale.

Sinon la solution de la table DANCE, qui satisfait le plus grand nombre de clauses, est choisie

Si elle n'existe pas dans la liste taboo :

On l'ajoute à cette liste taboo

MaxChance = 3

Sinon

Si la solution choisie n'existe pas dans la liste taboo et MaxChance >0

Ajouter cette solution à la liste taboo et décrémenter MaxChance

Sinon

Générer une solution aléatoire S, qui soit meilleure en termes de

diversité

MaxChances =3

Ajouter S à la liste taboo et la prendre comme référence.

FSi

FSi

FSi

Répéter le processus à partir de l'étape 2, jusqu'à atteindre le nombre maximum d'itérations fixé ou l'obtention de la solution optimale.

Etude expérimentale et résultats :

L'algorithme BSO dépend de 3 paramètres :

- ✓ Nombre Abeilles
- ✓ Flip
- ✓ Max chance

Nous avons fait varier les paramètres empiriques, et tester sur l'instance 1, afin de trouver les valeurs permettant de trouver les meilleurs résultats.

Le tableau suivant montre les résultats de quelques tests :

Nbee	Flip	Max Chance	MaxSat
25	3	3	310
25	3	5	311
25	3	10	309
15	5	3	308
15	5	5	311
15	5	10	310
10	10	3	312
10	10	5	311
10	10	10	310

Les Configuration :

```
maxIter = 35; *** Nombre d'itération ***

Flip = 10;

Nbees = 10;

maxChances = 3;

locIter = 15;
```

On a utilisé la Benchmarks : uuf75-325

4.3Résultats:

Les Résultats :

Instance	Max Clause	Temps(s)	Taux de Satisfiabilité %
1	406	12,526	93
2	408	10,250	94
3	409	34,456	94,5
4	406	15,356	93
5	408	22,555	94
6	407	12,547	93,5
7	409	31,144	94,5
8	408	34,124	94
9	406	11,623	93
10	405	12,364	92,5
Moyen	407,2	19,695	93,6

Résultats détaillés pour Max-SAT BanchMark UF100-418

Instance	Max Clause	Temps(s)	Taux de Satisfiabilité %
1	211	3,5423	97
2	211	5,2554	97

3	214	11,244	98
4	212	6,2551	97,2
5	212	7,3334	97,2
6	211	5,254	97
7	213	8,2554	97,7
8	214	6,286	98
9	213	9,2214	97,7
10	211	8,35	97
Moyen	212,2	7,0997	97,38

Résultats détaillés pour Max-SAT BanchMark UF50-218

Instance	Max Clause	Temps(s)	Taux de Satisfiabilité %
1	91	2,14	100
2	91	1,20	100
3	91	1,52	100
4	91	1,20	100
5	91	1,40	100
6	91	1,452	100
7	91	1,281	100
8	90	1,354	98
9	91	1,321	100
10	91	1,254	100

Moyen	90,9	1,412	99,6

Résultats détaillés pour Max-SAT BanchMark UF20-91

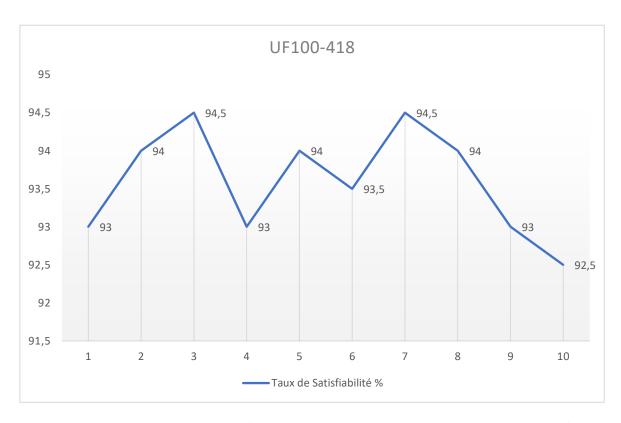


Figure 1: Histogramme montrant les résultats du test de l'algorithme BSO pour le problème SAT sur les fichiers de Benchmarks UF-100

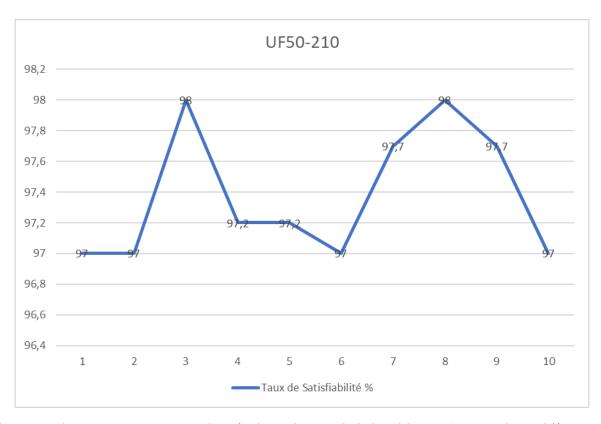


Figure 2: Histogramme montrant les résultats du test de l'algorithme BSO pour le problème SAT sur les fichiers de Benchmarks UF-50

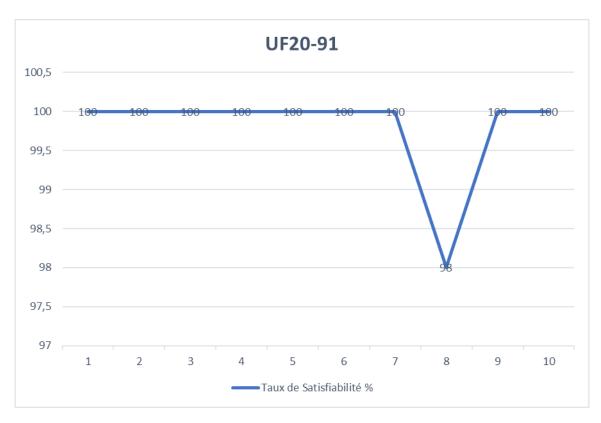


Figure 2: Histogramme montrant les résultats du test de l'algorithme BSO pour le problème SAT sur les fichiers de Benchmarks UF-20

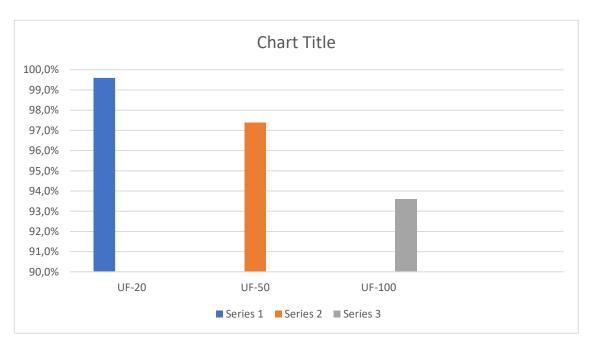
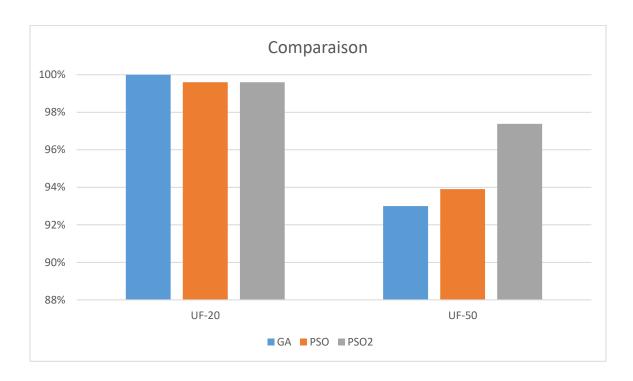


FIGURE 3 – Taux de satisfiabilité selon la nature de l'instance

Analyse : L'exécution de l'algorithme de résolution de SAT basé sur la métaheuristique « BSO » a donné des résultats satisfaisants au bout de 30 à 60 secondes. L'algorithme n'a pas atteint la solution optimale mais il a pu satisfaire jusqu'à 97% des clauses.

5- Comparaison:



Commentaires : On remarque qui la Algorithme Génétique et peut optimal pour l'instance uf-20,et BSO la plus Optimal pour l'instance UF-50.

⇒ La différence est certes minime mais ceci nous laisse croire que BSO est légèrement plus performant sur le problème max-SAT qu'PSO/GA. Ceci bien sûr dans la limites de nos moyens, et suivants les paramètres fixés.

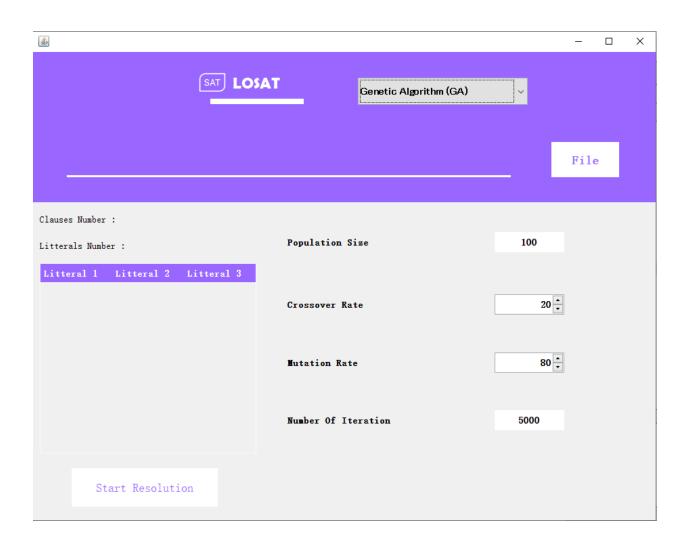
6- Conclusion générale

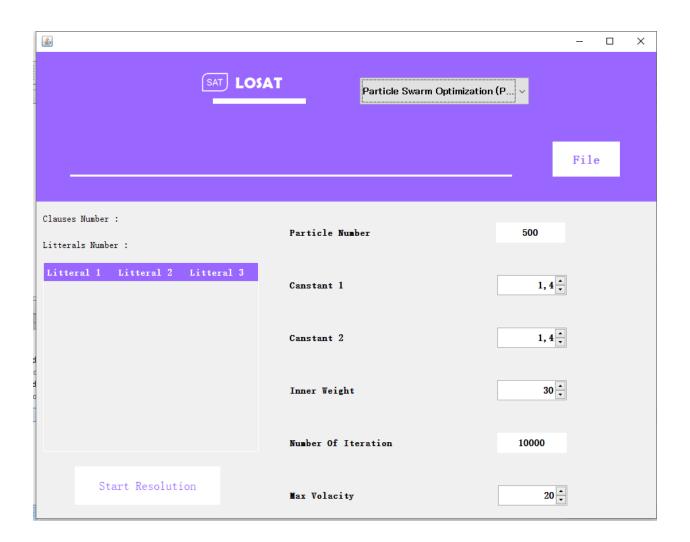
Arrivé à la fin de ce projet, et après beaucoup de temps passé à apprendre, modifier et tester les différents algorithmes vus en cours, nous pensons avoir achevé un travail que nous jugeons assez complet, nous avons exploré différents aspects de la résolution de problème, en partant des méthodes basiques aux méthode plus avancées, nous pouvons résumer notre travail aux points suivants :

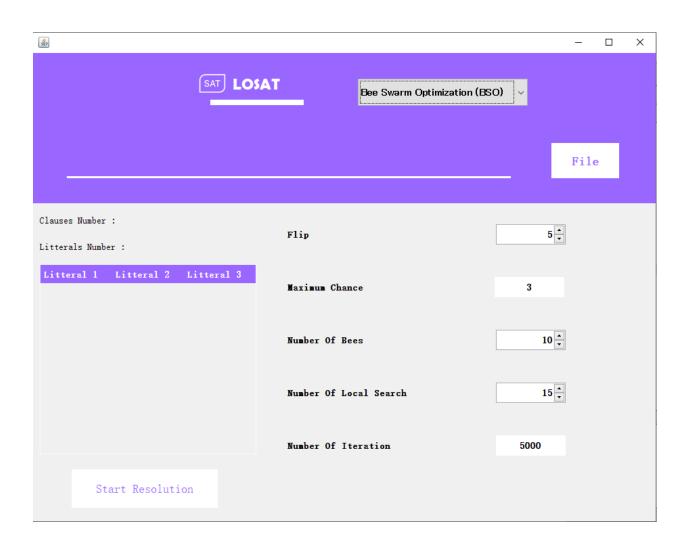
- De nouvelles méthodes ont fait leur apparition, sacrifiant le désir de trouver une solution exacte (ou optimale) qui peut prendre un temps inconcevable pour être détermine, au profit de solutions, certes moins optimales mais qui demeurent une alternative raisonnable.
- Malgré le coté aléatoire et probabiliste des nouvelles approches métaheuristique, leur façon de fonctionner en fait une représentation fidèle de la vie réelle en générale.

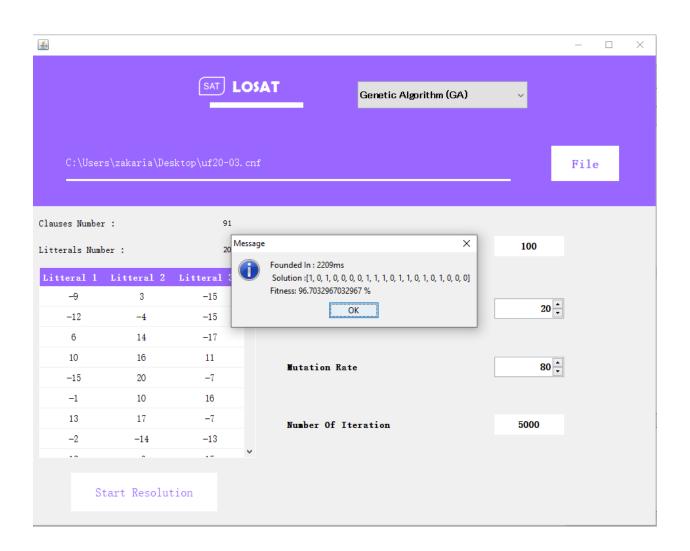
Talk about the good sides of BSO and its bad sides, talk about the potential that resides in the metaheuristics and swarm intelligence

Quelque Capture dans L'app:









7. Références:

[1] J. Kennedy et R. Eberhart, « Particle swarm optimization », , IEEE International Conference on Neural Networks, 1995. Proceedings, vol. 4, novembre 1995, p. 1942–1948 vol.4

Particle Swarm Optimization PSO Prof. Habiba Drias.

Genetic Algorithme GA Prof. Habiba Drias.

Bee Swarm Optimization BSO Prof. Habiba Drias.