Rapport de TP IA74

Travail de TCHAPPI OSEE BRAYAN

- 1- L'algorithme produit de solution avec d'énormes fitness mais des solutions pas acceptables.
- 2- Modifications de l'algorithme
 - a. Les modifications sont visibles dans le fichier *TD1-Question 2-a*. La modification apportée est sur la fonction fitness. Ainsi à la place de mettre un fitness nul pour des solutions non acceptables, nous mettons un fitness négatif et proportionnel au dépassement de la capacité du sac. Cette approche permet donc d'affaiblir les solutions non acceptables.
 - b. Les modifications sont visibles dans le fichier **Question2.b**. La modification apportée consiste à « corriger » chaque nouvelle solution de sorte qu'elle acceptable. L'algorithme de cette solution est :

```
Corriger individu
       Entrées : individu, capacite max, poids
       Début :
               Si somme des poids des objets pris <= capacite max
                       Retourner individu
               Sinon
                       Taille = individu.longueur
                       Ind[taille]=[0..0]
                       Indices = tableau contenant des valeurs de 0 à taille-1
       ordonnées de manière aléatoire \| exemple si taille 5 \rightarrow [3,0,1,2,4]
                       Indice, poids total = 0,0
                       Tant que (éléments non parcourus dans indices et poids de
       l'élément + poids total <= capacite)
                               Ind[element] = individu [element]
                               Poids total = poids total + poids de l'élément
                       Fin tant que
                       Individu = ind
               Fin si
               Retourner Individu
       Fin
```

Pour ce qui est des comparaisons entre les deux options, les résultats des performances se trouvent dans le fichier : Comparaison. En guise de conclusion l'algorithme 2.b produit de bien meilleur solution mais prend plus de temps que l'algorithme 2.a.

3- Adaptation au problème de portefeuille

Les modifications se trouvent dans le fichier question 3. L'adaptation du code a été pensée comme suit :

- Les poids sont assimilés aux prix d'achat des actions
- Les objets deviennent des actions
- La capacité du sac est le budget
- Les valeurs des objets sont les valeurs des titres

Les algorithmes ajoutés sont :

Indice_multiple_action : renvoie l'id du titre dont plusieurs actions ont été prise et en cas de deux titres achetés en plusieurs actions (possible lors du croisement) corriger en réduisant les actions du titre rapportant le moins

```
Entrées : individu

Début

Indices = indice des valeurs > 1 d'individu

Si indices.longueur > 1 alors

Individu [indice du titre rapportant le moins] = random (0,1)

Retourner indice du titre qui rapporte le plus

Sinon

Si indice.longueur = 1 alors retourner indice

Retourner -1

Fin
```

Vérifier_risque: permet de vérifier si le titre ayant plusieurs actions respecte la contrainte de ne pas dépasser les 20% du budget.

```
Entrées : prix, individu, budget

Début

I = Indice_multiple_action (individu)

Si individu[i]> 0.2*budget alors retourner Faux

Retourner Vrai

Fin
```

La correction des individus est faite suivant l'algorithme suivant :

```
Correction_individu

Entrées : individu, budget, prix_d'achat

Début :

Si budget non dépassé et Vérifier_risque = vrai

Retourner individu

Taille = individu.longueur

Ind[taille] = [0..0]
```

```
Indices = tableau contenant des valeurs de 0 à taille-1 ordonnées de manière aléatoire \
exemple si taille 5 \rightarrow [3,0,1,2,4]
   Indice, poids\_total = 0,0
   Si Indice multiple action (individu) = -1) // pas de titre ayant plusieurs actions achetées
    Taux multi action = 0.75 // \hat{a} faire varier au bon vouloir
    Tirer une valeur aléatoire
   Si (valeur tirée <= taux) alors
       Sélectionner aléatoirement un titre
       Affecter une valeur d'actions entre 1 et nombre max d'action tel qu'on ne dépasse pas
les 20% du budget
   Fin si
    Tant que (éléments non parcourus dans indices et poids de l'élément + poids total <=
capacite)
       Si element > 1
               Tant que element*prix du titre > 0.2*budget faire
                      Element –
       Fin si
       Ind[element] = individu [element]
       Poids total = poids total + poids de l'élément
       Indice ++
   Fin tant que
   Retourner Ind
Fin
```

4- Les résultats se trouvent dans le fichier question4