Stage d'informatique MP2I

Quentin Fortier

November 30, 2021

Présentation

Je m'appelle Quentin Fortier :

- ENS Lyon en informatique (2009-2013)
- Thèse en théorie des graphes (2013-2016)
- Professeur d'informatique en CPGE (2016-2020)
- Ingénieur en optimisation et data science (2020-2021)
- Professeur d'informatique en CPGE (2021-...)

Organisation du cours

Pour le cours (après le stage) nous allons utiliser Jupyter.

Organisation du cours

Pour le cours (après le stage) nous allons utiliser Jupyter.

- Site du cours : https://github.com/mp2i-fsm/mp2i-2021
- Amenez si possible vos PC portables chargés en cours/TP/TD d'informatique pour tester les exemples/exercices
- Sinon, vous le ferez sur papier

Objectif du stage : (re)voir l'algorithmique de 1ère NSI et éventuellement Terminale NSI.

En 1ère:

• Recherche linéaire dans une liste

Objectif du stage : (re)voir l'algorithmique de 1ère NSI et éventuellement Terminale NSI.

- Recherche linéaire dans une liste
- Recherche par dichotomie

Objectif du stage : (re)voir l'algorithmique de 1ère NSI et éventuellement Terminale NSI.

- Recherche linéaire dans une liste
- Recherche par dichotomie
- k plus proches voisins

Objectif du stage : (re)voir l'algorithmique de 1ère NSI et éventuellement Terminale NSI.

- Recherche linéaire dans une liste
- Recherche par dichotomie
- k plus proches voisins
- Algorithmes gloutons

Objectif du stage : (re)voir l'algorithmique de 1ère NSI et éventuellement Terminale NSI.

- Recherche linéaire dans une liste
- Recherche par dichotomie
- k plus proches voisins
- Algorithmes gloutons
- Algorithmes de tri

Objectif du stage : (re)voir l'algorithmique de 1ère NSI et éventuellement Terminale NSI.

En 1ère:

- Recherche linéaire dans une liste
- Recherche par dichotomie
- k plus proches voisins
- Algorithmes gloutons
- Algorithmes de tri

En Terminale:

Récursivité

Objectif du stage : (re)voir l'algorithmique de 1ère NSI et éventuellement Terminale NSI.

En 1ère:

- Recherche linéaire dans une liste
- Recherche par dichotomie
- k plus proches voisins
- Algorithmes gloutons
- Algorithmes de tri

En Terminale:

- Récursivité
- Programmation dynamique

Objectif du stage : (re)voir l'algorithmique de 1ère NSI et éventuellement Terminale NSI.

En 1ère :

- Recherche linéaire dans une liste
- Recherche par dichotomie
- k plus proches voisins
- Algorithmes gloutons
- Algorithmes de tri

En Terminale :

- Récursivité
- Programmation dynamique
- Diviser pour régner

Parcours séquentiel d'un tableau

Exercice

Écrire une fonction telle que :

- Entrée : une liste L et un élément e
- Sortie : True si e appartient à L, False sinon

Parcours séquentiel d'un tableau

Exercice

Écrire une fonction telle que :

- Entrée : une liste L et un élément e
- Sortie : True si e appartient à L, False sinon

```
def appartient(e, L):
for i in range(len(L)):
    if L[i] == e:
        return True
    return False
```

Recherche du maximum

Exercice

Écrire une fonction permettant d'obtenir l'indice du maximum d'une liste.

Recherche du maximum

Exercice

Écrire une fonction permettant d'obtenir l'indice du maximum d'une liste.

```
def maximum(L):
    i_max = 0
    for i in range(len(L)):
        if L[i] > L[i_max]:
        i_max = i
    return i_max
```

Calcul de la somme

Exercice

Écrire une fonction permettant d'obtenir la somme des éléments d'une liste.

Calcul de la somme

Exercice

Écrire une fonction permettant d'obtenir la somme des éléments d'une liste.

```
def somme(L):
    s = 0
    for i in range(len(L)):
        s += L[i]
    return s
```

Recherche par dichotomie

Soit L une liste triée.

Pour savoir si L contient un élément e, on a vu qu'on peut parcourir tous les éléments un par un.

Question

Pouvez-vous trouver une méthode plus efficace ?

Question

Comment trouver efficacement un élément e dans une liste triée L?

Question

Comment trouver efficacement un élément e dans une liste triée L?

On peut comparer e avec le **milieu** L[m] de L:

• Si e == L[m],

Question

Comment trouver efficacement un élément e dans une liste triée L?

On peut comparer e avec le milieu L[m] de L:

- Si e == L[m], on a trouvé notre élément.
- Si e > L[m],

Question

Comment trouver efficacement un élément e dans une liste triée L?

On peut comparer e avec le milieu L[m] de L:

- Si e == L[m], on a trouvé notre élément.
- Si e > L[m], il faut chercher e dans la partie droite de L
- Si e < L[m],

Question

Comment trouver efficacement un élément e dans une liste triée L?

On peut comparer e avec le **milieu** L[m] de L:

- Si e == L[m], on a trouvé notre élément.
- Si e > L[m], il faut chercher e dans la partie droite de L
- Si e < L[m], il faut chercher e dans la partie gauche de L

Exemple : on veut savoir si 14 appartient à la liste :

$$L = \left[\text{-2, 1, 2, 4, 6, 7, 8, 9, 11, 12, 14, 15, 18, 22, 54} \right]$$

Nombre d'itérations en regardant les éléments un par un :

Exemple : on veut savoir si 14 appartient à la liste :

$$L = \left[\text{-2, 1, 2, 4, 6, 7, 8, 9, 11, 12, 14, 15, 18, 22, 54} \right]$$

Nombre d'itérations en regardant les éléments un par un : 11.

$$[-2, 1, 2, 4, 6, 7, 8, \mathbf{9}, 11, 12, 14, 15, 18, 22, 54]$$

 $9 < 14$

$$\left[\text{-2, 1, 2, 4, 6, 7, 8, 9,} \, \left[\, \text{11, 12, 14, 15, 18, 22, 54} \, \right] \right]$$

$$9 < 14$$

$$\left[\text{-2, 1, 2, 4, 6, 7, 8, 9,} \, \left[\, \text{11, 12, 14, } \, \underline{\textbf{15}}, \, \text{18, 22, 54} \, \right] \right]$$

$$\begin{array}{c} \hbox{[-2, 1, 2, 4, 6, 7, 8, 9, } \boxed{11, \, \underline{12}, \, 14}, \, 15, \, 18, \, 22, \, 54] \\ \\ 12 < 14 \end{array}$$

Avec la recherche dichotomique :

On a fait seulement 4 itérations.

Recherche par dichotomie

12

```
def appartient dichotomie(e, L):
   i = 0
   j = len(L) - 1
   while i <= j:
        m = (i + j) // 2 \# milieu
       if L[m] == e:
            return True # on a trouvé e
       elif L[m] < e:
            i = m + 1 # chercher à droite de m
        else :
            j = m - 1 # chercher à qauche de m
   return False # aucun élément ne peut être égal à e
```

Recherche par dichotomie

Exercice

Écrire une fonction pour trouver un maximum local dans une liste L, c'est à dire un indice i tel que L[i] >= L[i-1] et L[i] >= L[i+1].

k plus proches voisins

L'algorithme KNN (k plus proches voisins) est un exemple d'algorithme de classification supervisée en apprentissage automatique (machine learning).

k plus proches voisins

L'algorithme KNN (k plus proches voisins) est un exemple d'algorithme de classification supervisée en apprentissage automatique (machine learning).

Il sert à séparer des données (qui peuvent être des points dans l'espace par exemple) en k groupes, chaque groupe étant similaire.

k plus proches voisins

L'algorithme KNN (k plus proches voisins) est un exemple d'algorithme de classification supervisée en apprentissage automatique (machine learning).

Il sert à séparer des données (qui peuvent être des points dans l'espace par exemple) en k groupes, chaque groupe étant similaire.

Pour utiliser KNN on a besoin :

- de données initiales pour lesquelles on connaît les groupes
- d'une notion de distance entre deux données

k plus proches voisins

Il fonctionne en deux temps :

• Entraînement : on utilise des données dont on connaît déjà la classe.

k plus proches voisins

Il fonctionne en deux temps :

- Entraînement : on utilise des données dont on connaît déjà la classe.
- **Prédiction** : étant donnée une nouvelle donnée, on lui associe la classe majoritaire parmi ses k plus proches voisins.

Démo avec p5.js

Démo avec Jupyter

La stratégie d'un **algorithme glouton** est d'effectuer à chaque étape l'action qui semble la plus intéressante localement (sans regarder ce qui va se passer plus tard).

La stratégie d'un **algorithme glouton** est d'effectuer à chaque étape l'action qui semble la plus intéressante localement (sans regarder ce qui va se passer plus tard).

Problème du sac à dos

On considère un sac à dos de capacité 10kg et les objets suivants :

poids (kg)	2	2	2	3	5	5	8
valeur (€)	1	1	1	7	10	10	13

Quelle est la valeur maximum que l'on peut mettre dans le sac ?

Problème du sac à dos

On considère un sac à dos de capacité 10kg et les objets suivants :

poids (kg)	2	2	2	3	5	5	8
valeur (€)	1	1	1	7	10	10	13

Quelle est la valeur maximum que l'on peut mettre dans le sac ?

Algorithme glouton $n^\circ 1$: ajouter les éléments dans l'ordre croissant de poids, tant que c'est possible

Problème du sac à dos

On considère un sac à dos de capacité 10kg et les objets suivants :

poids (kg)	2	2	2	3	5	5	8
valeur (€)	1	1	1	7	10	10	13

Quelle est la valeur maximum que l'on peut mettre dans le sac ?

Algorithme glouton $n^\circ 2$: ajouter les éléments dans l'ordre décroissant de valeur, tant que c'est possible

Problème du sac à dos

On considère un sac à dos de capacité 10kg et les objets suivants :

poids (kg)	2	2	2	3	5	5	8
valeur (€)	1	1	1	7	10	10	13
valeur/poids	0.5	0.5	0.5	2.3	2	2	1.6

Quelle est la valeur maximum que l'on peut mettre dans le sac ?

Algorithme glouton n°3 : ajouter les éléments dans l'ordre décroissant de valeur/poids, tant que c'est possible

• Un algorithme glouton peut donner la solution optimale : arbre couvrant de poids minimum, problème fractionnaire du sac à dos...

- Un algorithme glouton peut donner la solution optimale : arbre couvrant de poids minimum, problème fractionnaire du sac à dos...
- Même si l'algorithme glouton n'est pas optimal, il peut être intéressant pour donner une approximation de l'optimum.

Algorithmes de tris

Deux tris en 1ère NSI:

• Tri par insertion

Algorithmes de tris

Deux tris en 1ère NSI:

- Tri par insertion
- Tri par sélection

Chercher le minimum

- Chercher le minimum
- Le mettre à l'indice 0

- Chercher le minimum
- Le mettre à l'indice 0
- Ohercher le 2ème élément le plus petit

- Chercher le minimum
- Le mettre à l'indice 0
- 3 Chercher le 2ème élément le plus petit
- Le mettre à l'indice 1
- **5** ...

```
def tri_selection(L):
    for i in range(len(L)): # cherche le ième minimum
        i_mini = i
    for k in range(i, len(L)):
        if L[k] < L[i_mini]:
        i_mini = k
    L[i], L[i_mini] = L[i_mini], L[i] # échange</pre>
```

Définition

On dit qu'une fonction est récursive si elle s'appelle elle-même.

Définition

On dit qu'une fonction est récursive si elle s'appelle elle-même.

On utilise souvent une fonction récursive quand un problème peut se ramener à l'étude de sous-problèmes.

Par exemple, pour calculer n!, on peut utiliser le fait que:

$$n! = n \times (n-1)!$$
$$0! = 1$$

Par exemple, pour calculer n!, on peut utiliser le fait que:

$$n! = n \times (n-1)!$$

$$0! = 1$$

Le calcul de n! se ramène à celui de (n-1)!

```
def fact(n):
    if n == 0:
        return 1
    return n*fact(n-1)
```

Exercice

Écrire une fonction récursive calculant le nième terme de la suite u_n définie par :

$$u_n = 3u_{n-1} + 4$$

$$u_0 = 2$$