• La recherche d'une solution à un problème peut se faire de différentes manières, on parle de stratégies algorithmiques

- La recherche d'une solution à un problème peut se faire de différentes manières, on parle de stratégies algorithmiques
- Ce chapitre introduit les stratégies suivantes :

- La recherche d'une solution à un problème peut se faire de différentes manières, on parle de stratégies algorithmiques
- Ce chapitre introduit les stratégies suivantes :
  - La recherche exhaustives qui consiste à explorer toutes les solutions possibles.

- La recherche d'une solution à un problème peut se faire de différentes manières, on parle de stratégies algorithmiques
- Ce chapitre introduit les stratégies suivantes :
  - La recherche exhaustives qui consiste à explorer toutes les solutions possibles.
  - La stratégie gloutonne qui consiste pour résoudre un problème d'optimisation à faire un choix local optimal à chaque étape sans garantie que cela conduise à l'optimal global.

- La recherche d'une solution à un problème peut se faire de différentes manières, on parle de stratégies algorithmiques
- Ce chapitre introduit les stratégies suivantes :
  - La recherche exhaustives qui consiste à explorer toutes les solutions possibles.
  - La stratégie gloutonne qui consiste pour résoudre un problème d'optimisation
    à faire un choix local optimal à chaque étape sans garantie que cela conduise à
    l'optimal global.
- D'autres stratégies consistant à décomposer le problème en sous problèmes sera vu plus loin dans l'année.

2. Force brute : généralités

#### Définition

La recherche par force brute (brute force) consiste à parcourir toutes les solutions possibles d'un problème en testant si elles conviennent.

2. Force brute : généralités

#### **Définition**

La recherche par force brute (brute force) consiste à parcourir toutes les solutions possibles d'un problème en testant si elles conviennent.

De façon formelle, si on note V l'ensemble des candidats, et P une propriété des éléments de V, on teste (en les énumérant) les  $x \in V$  jusqu'à en trouver un qui vérifie P.

2. Force brute : généralités

#### Définition

La recherche par force brute (brute force) consiste à parcourir toutes les solutions possibles d'un problème en testant si elles conviennent.

De façon formelle, si on note V l'ensemble des candidats, et P une propriété des éléments de V, on teste (en les énumérant) les  $x \in V$  jusqu'à en trouver un qui vérifie P.

#### Remarques

• Dans certains problèmes on cherche à déterminer *toutes* les solutions et donc on ne s'arrête pas à la première rencontrée

2. Force brute : généralités

#### Définition

La recherche par force brute (brute force) consiste à parcourir toutes les solutions possibles d'un problème en testant si elles conviennent.

De façon formelle, si on note V l'ensemble des candidats, et P une propriété des éléments de V, on teste (en les énumérant) les  $x \in V$  jusqu'à en trouver un qui vérifie P.

#### Remarques

- Dans certains problèmes on cherche à déterminer toutes les solutions et donc on ne s'arrête pas à la première rencontrée
- ullet On doit pouvoir énumérer de façon exhaustive les éléments de V (ce qui peut être difficile dans certains cas).

2. Force brute : généralités

#### Exemples

• La recherche d'un mot de passe par force brute : V est l'ensemble des chaines de caractères et P(x) est vérifié si x est le mot de passe cherché. Dans ce cas on pourra réaliser l'énumération des candidats en commençant par les chaines de longueur 1, puis 2, . . .

2. Force brute : généralités

#### **Exemples**

- La recherche d'un mot de passe par force brute : V est l'ensemble des chaines de caractères et P(x) est vérifié si x est le mot de passe cherché. Dans ce cas on pourra réaliser l'énumération des candidats en commençant par les chaines de longueur 1, puis 2, . . .
- ullet V est l'ensemble des grilles complétées d'un sudoku et P vérifie si la grille est valide.

2. Force brute : généralités

#### Exemples

- La recherche d'un mot de passe par force brute : V est l'ensemble des chaines de caractères et P(x) est vérifié si x est le mot de passe cherché. Dans ce cas on pourra réaliser l'énumération des candidats en commençant par les chaines de longueur 1, puis 2, . . .
- ullet V est l'ensemble des grilles complétées d'un sudoku et P vérifie si la grille est valide.
- ullet V est l'ensemble des permutations possibles d'une liste d'entiers et P vérifie si la permutation est triée en ordre croissant (bogosort).

2. Force brute : généralités

## Complexité

En supposant l'ensemble V fini, une recherche exhaustive effectue au plus  $\left|V\right|$  itérations.

lacktriangle Cela ne signifie pas que la complexité est toujours en O(V) car tester si une solution vérifie P ou non peut avoir un coût non constant.

2. Force brute : généralités

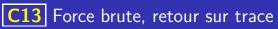
## Complexité

En supposant l'ensemble V fini, une recherche exhaustive effectue au plus  $\left|V\right|$  itérations.

lacktriangle Cela ne signifie pas que la complexité est toujours en O(V) car tester si une solution vérifie P ou non peut avoir un coût non constant.

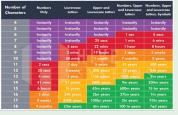
#### Problème d'optimisation

Dans les problèmes du type « déterminer  $x \in V$  tel que f(x) soit minimale (ou maximale) », l'exploration exhaustive va résoudre le problème en calculant toutes les images par f des éléments de V.



#### Exercice

Tableau des temps pour la recherche de mot de passe par force brute :



On s'intéresse à la recherche d'un mot de passe de 8 lettres minusucles.

#### Exercice

Tableau des temps pour la recherche de mot de passe par force brute :



On s'intéresse à la recherche d'un mot de passe de 8 lettres minusucles.

 Combien il y a-t-il de mots de passes possibles? Quel est le temps indiqué dans le tableau?

#### Exercice

Tableau des temps pour la recherche de mot de passe par force brute :



On s'intéresse à la recherche d'un mot de passe de 8 lettres minusucles.

- Combien il y a-t-il de mots de passes possibles? Quel est le temps indiqué dans le tableau?
- Proposer un algorithme permettant d'énumérer les possibilités.

3. Mot de passe par force brute

#### Exercice

Tableau des temps pour la recherche de mot de passe par force brute :



On s'intéresse à la recherche d'un mot de passe de 8 lettres minusucles.

- Combien il y a-t-il de mots de passes possibles? Quel est le temps indiqué dans le tableau?
- Proposer un algorithme permettant d'énumérer les possibilités.
- Ecrire en C, une fonction de signature
   char \*bruteforce(char \*mdp, char \*charset, int size)
   qui implémente une recherche de mot de passe par force brute.

## Proposition de solution

```
char *bruteforce(char *mdp, char *charset, int size)
 2
 3
           char *test = malloc(sizeof(char) * size);
           int nb_char = strlen(charset);
           int idx[size];
           int cidx:
           for (int k = 0: k < size: k++)
 8
 9
               idx[k] = 0:
10
               test[k] = charset[0]:
11
12
           while (idx[0] < nb char)
13
14
               if (strcmp(test, mdp) == 0)
15
16
                   return test:
17
18
               idx[size - 1]++:
19
               cidx = size - 1:
20
               while (cidx != 0 && idx[cidx] == nb char)
22
                   idx[cidx] = 0:
23
                   test[cidx] = charset[0]:
24
                   cidx--:
25
                   idx[cidx]++:
26
                   test[cidx] = charset[idx[cidx]];
27
28
               test[size - 1] = charset[idx[size - 1]];
29
30
           return "";
31
```

4. Résolution par retour sur trace

#### Définition

Le retour sur trace (backtracking) est aussi une méthode de recherche par force brute mais on dispose d'une méthode de validation d'une solution partielle. Ainsi, si un début de solution s'avère non valide, on n'explore pas les solutions complètes qui en découlent.

4. Résolution par retour sur trace

#### Définition

Le retour sur trace (backtracking) est aussi une méthode de recherche par force brute mais on dispose d'une méthode de validation d'une solution partielle. Ainsi, si un début de solution s'avère non valide, on n'explore pas les solutions complètes qui en découlent.

#### Exemple

Pour résoudre un Sudoku :

4. Résolution par retour sur trace

#### Définition

Le retour sur trace (backtracking) est aussi une méthode de recherche par force brute mais on dispose d'une méthode de validation d'une solution partielle. Ainsi, si un début de solution s'avère non valide, on n'explore pas les solutions complètes qui en découlent.

#### Exemple

Pour résoudre un Sudoku :

 La force brute parcourt l'ensemble des valeurs possibles pour toutes les cases restantes 4. Résolution par retour sur trace

#### Définition

Le retour sur trace (backtracking) est aussi une méthode de recherche par force brute mais on dispose d'une méthode de validation d'une solution partielle. Ainsi, si un début de solution s'avère non valide, on n'explore pas les solutions complètes qui en découlent.

#### Exemple

Pour résoudre un Sudoku :

- La force brute parcourt l'ensemble des valeurs possibles pour toutes les cases restantes
- Le backtracking place des valeurs au fur et à mesure et revient en arrière si une impossibilité est rencontrée.

5. Exemple : le problème des n reines

## Exemple

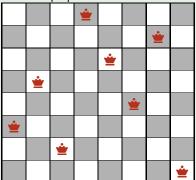
Le problème des n reines consiste à placer n reines sur une échiquier de taille n de façon à ce que deux reines ne soit pas sur la même ligne, même colonne ou même diagonale (c'est-à-dire qu'aucune reine n'en menace une autre)

5. Exemple : le problème des n reines

## Exemple

Le problème des n reines consiste à placer n reines sur une échiquier de taille n de façon à ce que deux reines ne soit pas sur la même ligne, même colonne ou même diagonale (c'est-à-dire qu'aucune reine n'en menace une autre)

Une solution dans le cas  $\underline{n}=8$  est proposée ci-dessous :



5. Exemple : le problème des n reines

## Représentation du problème

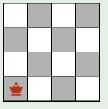
 On sait qu'il y a une seule reine par colonne, on peut donc représenter une position de jeu par un tableau de taille n contenant les numéros de ligne des k reines déjà placées. 5. Exemple : le problème des n reines

#### Représentation du problème

- ullet On sait qu'il y a une seule reine par colonne, on peut donc représenter une position de jeu par un tableau de taille n contenant les numéros de ligne des k reines déjà placées.
- $\bullet$  L'algorithme va alors consister à tenter de placer la reine k+1 sur chacune des lignes  $0,\dots,k-1$ 
  - si cela génère une menace, on essayer la possibilité suivante, en revenant récursivement à la reine précédente si nécesssaire
  - sinon on place la reine suivante, si c'est la dernière reine, une solution est trouvée.

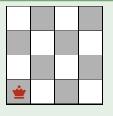
5. Exemple : le problème des n reines

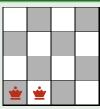
## Début de l'algorithme (n=4)



5. Exemple : le problème des n reines

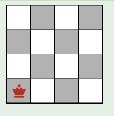
## Début de l'algorithme $\overline{(n=4)}$

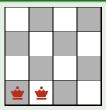


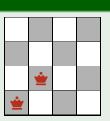


5. Exemple : le problème des n reines

## Début de l'algorithme (n=4)



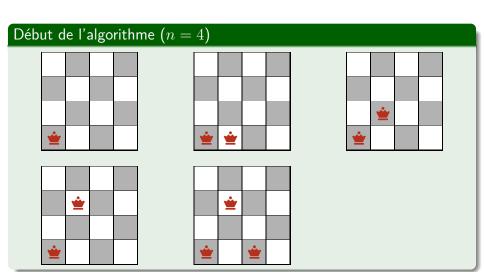




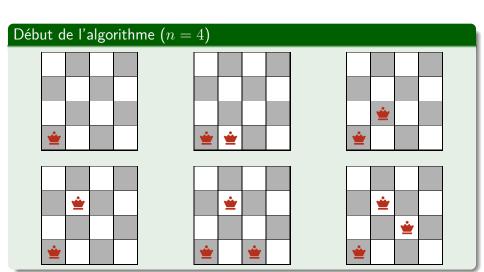
5. Exemple : le problème des n reines

# Début de l'algorithme (n=4)

5. Exemple : le problème des n reines



5. Exemple : le problème des n reines



5. Exemple : le problème des n reines

## Implémentation en langage C

⑤ Ecrire une fonction de signature bool menace(int tab[], int idx) qui renvoie true si la reine située en colonne idx menace l'une des reines situés en colonne 0, ..., idx-1.

5. Exemple : le problème des n reines

## Implémentation en langage C

◆ Ecrire une fonction de signature bool menace(int tab[], int idx) qui renvoie true si la reine située en colonne idx menace l'une des reines situés en colonne 0, ..., idx-1.

```
bool menace(int tab[], int idx)
{
    for (int i = 0; i <= idx - 1; i++)
    {
        if (tab[i] == tab[idx] || abs(tab[i] - tab[idx]) == idx - i)
        {
            return true;
        }
     }
    return false;
}</pre>
```

5. Exemple : le problème des n reines

#### Implémentation en langage C

■ Ecrire une fonction de signature bool menace(int tab[], int idx) qui renvoie true si la reine située en colonne idx menace l'une des reines situés en colonne 0, ..., idx-1.

f 2 Ecrire une fonction qui renvoie la première solution rencontrée sous la forme du tableau des positions par colonne des n reines.

5. Exemple : le problème des n reines

## Proposition de solution

```
bool solve(int sol[], int size, int idx)
         if (idx == size)
             return true;
         else
             for (int p = 0; p < size; p++)
10
                 sol[idx] = p;
11
                 if (!menace(sol, idx) && solve(sol, size, idx + 1))
12
13
                     return true;
14
15
16
             return false;
17
18
19
```

5. Exemple : le problème des n reines

#### Exercice

Modifier la fonction précédente afin qu'elle calcule le nombre total de solutions au problème.

5. Exemple : le problème des n reines

#### Exercice

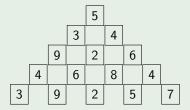
Modifier la fonction précédente afin qu'elle calcule le nombre total de solutions au problème.

```
void nreines(int sol[], int size, int index, int *nb sol)
         if (index == size)
             *nb_sol = *nb_sol+1;
         else
             for (int p = 0; p < SIZE; p++)
10
                 sol[index] = p;
11
                 if (!menace(sol, index))
12
13
                     nreines(sol,size, index + 1,nb_sol);
14
15
             }
16
17
18
```

6. Stratégie gloutonne : exemple introductif

## Chemin de somme maximale dans une pyramide

On s'intéresse à la recherche de la somme maximale d'un chemin qui part du haut de la pyramide et atteint sa base.



6. Stratégie gloutonne : exemple introductif

### Chemin de somme maximale dans une pyramide

On s'intéresse à la recherche de la somme maximale d'un chemin qui part du haut de la pyramide et atteint sa base.

				5				
			3		4			
		9		2		6		
	4		6		8		4	
3		9		2		5		7

• déterminer cette somme et un chemin possible sur l'exemple ci-dessus.

### Chemin de somme maximale dans une pyramide

On s'intéresse à la recherche de la somme maximale d'un chemin qui part du haut de la pyramide et atteint sa base.

				5				
			3		4			
		9		2		6		Max = 32
	4		6		8		4	IVIAX — 32
3		9		2		5		7

• déterminer cette somme et un chemin possible sur l'exemple ci-dessus.

#### Chemin de somme maximale dans une pyramide

On s'intéresse à la recherche de la somme maximale d'un chemin qui part du haut de la pyramide et atteint sa base.

				5				
			3		4			
		9		2		6		Max = 32
	4		6		8		4	IVIAX — 32
3		9		2		5		7

- 4 déterminer cette somme et un chemin possible sur l'exemple ci-dessus.
- ② On suppose qu'on applique la stratégie suivante : « à chaque niveau on choisit de descendre vers le cube de plus grand valeur ». Quel chemin obtient-on et quelle somme à ce chemin?

#### Chemin de somme maximale dans une pyramide

On s'intéresse à la recherche de la somme maximale d'un chemin qui part du haut de la pyramide et atteint sa base.

				5				
			3		4			
		9		2		6		Max = 32
	4		6		8		4	IVIAX — 32
3		9		2		5		7

- ① déterminer cette somme et un chemin possible sur l'exemple ci-dessus.
- ② On suppose qu'on applique la stratégie suivante : « à chaque niveau on choisit de descendre vers le cube de plus grand valeur ». Quel chemin obtient-on et quelle somme à ce chemin?
  - On obtient le chemin 5-4-6-8-5 de somme 28.

6. Stratégie gloutonne : exemple introductif

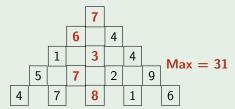
### Chemin de somme maximale dans une pyramide

Même question pour la pyramide suivante :

				7				
			6		4			
		1		3		4		
	5		7		2		9	
4		7		8		1		6

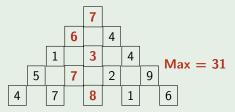
### Chemin de somme maximale dans une pyramide

Même question pour la pyramide suivante :



#### Chemin de somme maximale dans une pyramide

Même question pour la pyramide suivante :



Cette fois l'algorithme qui consiste à choisir de descendre vers le cube de plus grand valeur permet d'obtenir la plus grand somme.

### Implémentation en OCaml

• On représente une pyramide par une *tableau de tableau*, chacune des tableaux contient les coefficients d'un niveau de la pyramide.

```
Par exemple, la pyramide précédente correspond à la liste
[| [| 7 |]; [| 6; 4 |]; [| 1; 3; 4 |] ; [| 5; 7; 2; 9 |]; [| 4; 7; 8; 1; 6 |] |]
```

### Implémentation en OCaml

 On représente une pyramide par une tableau de tableau, chacune des tableaux contient les coefficients d'un niveau de la pyramide.

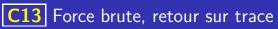
• On écrit alors une fonction glouton : int array array -> int qui prend en argument un tableau de tableaux et renvoie la somme obtenue en suivant la stratégie gloutonne (descendre vers le cube de plus grand valeur).

#### Implémentation en OCaml

 On représente une pyramide par une tableau de tableau, chacune des tableaux contient les coefficients d'un niveau de la pyramide.

```
Par exemple, la pyramide précédente correspond à la liste
[| [| 7 |]; [| 6; 4 |]; [| 1; 3; 4 |] ; [| 5; 7; 2; 9 |]; [| 4; 7; 8; 1; 6 |] |]
```

- On écrit alors une fonction glouton : int array array -> int qui prend en argument un tableau de tableaux et renvoie la somme obtenue en suivant la stratégie gloutonne (descendre vers le cube de plus grand valeur).
- Pour chaque niveau i de la pyramide, on doit donc comparer les deux cubes se trouvant en dessous c'est à dire les cubes :
  - Situé juste en dessous c'est à dire en (i+1,colonne)
  - Situé en dessous et à droite c'est à dire en (i+1,colonne+1)



7. Notion d'algorithme glouton

## Stratégie gloutonne

Afin de résoudre un problème d'optimisation, on peut adopter une stratégie dite gloutonne :

7. Notion d'algorithme glouton

### Stratégie gloutonne

Afin de résoudre un problème d'optimisation, on peut adopter une stratégie dite gloutonne :

• à chaque étape on effectue le choix qui correspond à l'optimal local d'une grandeur.

7. Notion d'algorithme glouton

### Stratégie gloutonne

Afin de résoudre un problème d'optimisation, on peut adopter une stratégie dite gloutonne :

- à chaque étape on effectue le choix qui correspond à l'optimal local d'une grandeur.
- Ces choix successifs ne conduisent pas forcément à la solution optimale globale.

7. Notion d'algorithme glouton

#### Stratégie gloutonne

Afin de résoudre un problème d'optimisation, on peut adopter une stratégie dite gloutonne :

- à chaque étape on effectue le choix qui correspond à l'optimal local d'une grandeur.
- Ces choix successifs ne conduisent pas forcément à la solution optimale globale.
- Cette stratégie ne fournit donc pas toujours la meilleure solution.

7. Notion d'algorithme glouton

### Stratégie gloutonne

Afin de résoudre un problème d'optimisation, on peut adopter une stratégie dite gloutonne :

- à chaque étape on effectue le choix qui correspond à l'optimal local d'une grandeur.
- Ces choix successifs ne conduisent pas forcément à la solution optimale globale.
- Cette stratégie ne fournit donc pas toujours la meilleure solution.

#### Définition

Un algorithme est dit glouton lorsqu'il procède par choix successifs, en sélectionnant à chaque étape l'option qui correspond à un optimum local sans garantie que cela conduise à l'optimum globale.

8. Exemple résolu : problème du sac à dos

#### Position du problème

On dispose d'un sac à dos et d'une liste objet ayant chacun un poids et une valeur. Le problème du sac à dos consiste à remplir ce sac en maximisant la valeur des objets qu'il contient tout en respectant une contrainte sur le poids du sac.

#### Exemple



Quels objets doit-on prendre pour maximiser la valeur contenu si le poids doit rester inférieur à **8 kg**?

8. Exemple résolu : problème du sac à dos

### Mise en place d'une stratégie gloutonne

On propose de résoudre ce problème en adoptant la stratégie gloutonne suivante :

On classe les objets selon un critère pertinent

8. Exemple résolu : problème du sac à dos

### Mise en place d'une stratégie gloutonne

On propose de résoudre ce problème en adoptant la stratégie gloutonne suivante :

On classe les objets selon un critère pertinent
 lci la valeur par unité de poids semble un critère intéressant

8. Exemple résolu : problème du sac à dos

### Mise en place d'une stratégie gloutonne

On propose de résoudre ce problème en adoptant la stratégie gloutonne suivante :

- On classe les objets selon un critère pertinent lci la valeur par unité de poids semble un critère intéressant
- ② On parcourt dans l'ordre la liste triée des objets

8. Exemple résolu : problème du sac à dos

### Mise en place d'une stratégie gloutonne

On propose de résoudre ce problème en adoptant la stratégie gloutonne suivante :

- On classe les objets selon un critère pertinent lci la valeur par unité de poids semble un critère intéressant
- ② On parcourt dans l'ordre la liste *triée* des objets
- Si l'objet considéré rentre dans le sac en respectant la contrainte de poids on l'ajoute (en diminuant le poids restant), sinon on passe à l'objet suivant.

8. Exemple résolu : problème du sac à dos

### Utilisation de sorted pour classer les objets

 La fonction sorted de Python prend en argument une liste et renvoie cette liste triée dans l'ordre croissant

8. Exemple résolu : problème du sac à dos

## Utilisation de sorted pour classer les objets

 La fonction sorted de Python prend en argument une liste et renvoie cette liste triée dans l'ordre croissant

Par exemple sorted([2, 1, 6, 4]) renvoie la liste [1, 2, 4, 6]

8. Exemple résolu : problème du sac à dos

## Utilisation de sorted pour classer les objets

 La fonction sorted de Python prend en argument une liste et renvoie cette liste triée dans l'ordre croissant

Par exemple sorted([2, 1, 6, 4]) renvoie la liste [1, 2, 4, 6]

• Le paramètre optionnel reverse classe dans l'ordre décroissant lorsqu'il vaut True Par exemple sorted([2, 1, 6, 4], reverse=True) renvoie la liste [6, 4, 2, 1]

8. Exemple résolu : problème du sac à dos

## Utilisation de sorted pour classer les objets

 La fonction sorted de Python prend en argument une liste et renvoie cette liste triée dans l'ordre croissant

Par exemple sorted([2, 1, 6, 4]) renvoie la liste [1, 2, 4, 6]

• Le paramètre optionnel reverse classe dans l'ordre décroissant lorsqu'il vaut True Par exemple sorted([2, 1, 6, 4], reverse=True) renvoie la liste [6, 4, 2, 1]

8. Exemple résolu : problème du sac à dos

### Utilisation de sorted pour classer les objets

- La fonction sorted de Python prend en argument une liste et renvoie cette liste triée dans l'ordre croissant
  - Par exemple sorted([2, 1, 6, 4]) renvoie la liste [1, 2, 4, 6]
- Le paramètre optionnel reverse classe dans l'ordre décroissant lorsqu'il vaut True Par exemple sorted([2, 1, 6, 4], reverse=True) renvoie la liste [6, 4, 2, 1]
- On peut préciser une clé de tri avec le paramètre reverse.

8. Exemple résolu : problème du sac à dos

### Utilisation de sorted pour classer les objets

- La fonction sorted de Python prend en argument une liste et renvoie cette liste triée dans l'ordre croissant
  - Par exemple sorted([2, 1, 6, 4]) renvoie la liste [1, 2, 4, 6]
- Le paramètre optionnel reverse classe dans l'ordre décroissant lorsqu'il vaut True Par exemple sorted([2, 1, 6, 4], reverse=True) renvoie la liste [6, 4, 2, 1]
- On peut préciser une clé de tri avec le paramètre reverse.

Par exemple si on souhaite trier une liste de points (représentés par des tuples) par ordonnée croissante, on crée une fonction renvoyant l'ordonnée d'un point : Puis on l'utilise comme clé de tri :

```
res = sorted([(2,2), (1,5), (6,2), (4,7)], key = ordonnee)
```