

### Exercice 1 : Rendu de monnaie

On doit rendre la monnaie avec une variété de pièces limitée. Pour quelle première valeur de  $r$  l'algorithme glouton n'est-il pas optimal ?

- 1) Avec uniquement des pièces (1,4,5,10),
- 2) Avec uniquement des pièces (1,3,4,10),
- 3) Avec uniquement des pièces (1,3,4,5),

- 1) Non, mis en défaut avec  $r = 8$
- 2) Non, mis en défaut avec  $r = 6$
- 3) Non, mis en défaut avec  $r = 7$

### Exercice 2 : Rendue de monnaie

La fonction *monnaie* ci-dessous utilise une liste  $x$  pour représenter les pièces rendues.

```
def monnaie(p,r):
    n=len(p)
    reste=r
    x=n*[0]
    i=n-1
    while reste>0:
        while reste-p[i]<0:
            i=i-1
        x[i]=x[i]+1
        reste=reste-p[i]
    return x
```

Ecrire une fonction qui utilise un dictionnaire dont les clés sont les valeurs des pièces rendues et les valeurs associées aux clés sont le nombre de pièces correspondantes.

```
def monnaie2(p,r):
    n=len(p)
    reste=r
    x={1:0,2:0,5:0,10:0,20:0,50:0,100:0,200:0,500:0}
    i=n-1
    while reste>0:
        while reste-p[i]<0:
            i=i-1
        x[p[i]]=x[p[i]]+1
        reste=reste-p[i]
    return x

def monnaie3(p,r):
    n=len(p)
    reste=r
    x={}
    i=n-1
    while reste>0:
        while reste-p[i]<0:
            i=i-1
        if p[i] in x:
            x[p[i]]=x[p[i]]+1
        else:
            x[p[i]]=1
        reste=reste-p[i]
    return x
```

### Exercice 3 : Rendu de monnaie

La fonction *monnaie* ci-dessous utilise une liste *x* pour représenter les pièces rendues.

```
def monnaie(p,r):
    n=len(p)
    reste=r
    x=n*[0]
    i=n-1
    while reste>0:
        while reste-p[i]<0:
            i=i-1
        x[i]=x[i]+1
        reste=reste-p[i]
    return x
```

Reprendre le programme ci-dessus afin d'obtenir dans la variable résultat les valeurs des pièces rendues avec leur nombre sous la forme d'une liste de liste.

```
def monnaie2(p,r):
    n=len(p)
    reste=r
    x=[]
    for i in range(n):
        x.append([0,0])
    i=n-1
    while reste>0:
        while reste-p[i]<0:
            i=i-1
        x[i][0]=p[i]
        x[i][1]=x[i][1]+1
        reste=reste-p[i]
    return x
```

### Exercice 4 : Rendu de monnaie

La fonction *monnaie* ci-dessous utilise un dictionnaire *x* pour représenter les pièces rendues.

```
def monnaie(p,r):
    n=len(p)
    reste=r
    x={}
    i=n-1
    while reste>0:
        while reste-p[i]<0:
            i=i-1
        if p[i] in x:
            x[p[i]]=x[p[i]]+1
        else:
            x[p[i]]=1
            reste=reste-p[i]
    return x
```

Modifier ce code afin que le résultat soit un dictionnaire dont chaque élément est un dictionnaire donnant la solution pour une valeur à rendre comprise entre 1 et  $r_{max}$  où  $r_{max}$  est un paramètre de la fonction qui remplace le paramètre *r*.

```
def monnaie2(p,r_max):
    n=len(p)
    x_final={}
    for j in range(1,r_max):
        x={}
        reste=j
        i=n-1
        while reste>0:
            while reste-p[i]<0:
                i=i-1
            if p[i] in x:
                x[p[i]]=x[p[i]]+1
            else:
                x[p[i]]=1
                reste=reste-p[i]
        x_final[j]=x
    return x_final
```

### Exercice 5 : Rendu de monnaie

La fonction *monnaie* ci-dessous utilise une liste *x* pour représenter les pièces rendues.

```
def monnaie(p,r):
    n=len(p)
    reste=r
    x=n*[0]
    i=n-1
    while reste>0:
        while reste-p[i]<0:
            i=i-1
        x[i]=x[i]+1
        reste=reste-p[i]
    return x
```

Ecrire une version récursive prenant pour argument la liste *p*, le reste *r* ainsi que la liste *x* initialisée telle que  $x = [0] * \text{len}(p)$ .

```
def monnaie2(p,r,L):
    if r==0 or len(p)==0:
        return L
    else:
        if r-p[-1]<0:
            return monnaie2(p[:-1],r,L)
        else:
            r=r-p[-1]
            n=len(p[:-1])
            L[n]=L[n]+1
            return monnaie2(p,r,L)

def monnaie3(p,r,i):
    if r==0:
        return []
    else:
        if r-p[i]<0:
            i=i-1
            return monnaie3(p,r,i)+[0]
        j=0
        while r-p[i]>=0:
            r=r-p[i]
            j=j+1
            i=i-1
        return monnaie3(p,r,i)+[j]
```

### Exercice 6 : Problème du sac à dos

On considère un ensemble de *n* objets *i* de masse  $m_i$  et de valeur  $v_i$ .

On travaille sur 3 listes :

- La liste des objets, ici  $n = 4$  et  $O = [1,2,3,4]$
- La liste des valeurs associées à ces objets  $v = [4,3,1,9]$
- La liste des masses associées à ces objets  $m = [3,2,1,4]$

Si, pour remplir le sac, on utilise un algorithme glouton cherchant à optimiser le rapport  $\frac{v_i}{m_i}$  avec la contrainte  $\sum m_i \leq M$  (où  $M$  est la masse maximale), alors le résultat global n'est pas le meilleur résultat.

On peut obtenir le résultat optimal à l'aide d'une version récursive (l'analyse n'est alors plus locale, car tous les cas seront étudiés).

- Pour chacun des objets, deux choix possibles : il est pris ou pas dans le sac,
- La récursivité s'effectuera sur la liste des indices  $O$ . Le 1<sup>e</sup> appel de la fonction se fera en utilisant l'indice  $n$ , puis l'indice  $n - 1$  et ainsi de suite jusqu'à l'indice 0 (correspondant au cas où il n'y a plus de produits)
- Pour  $i \in [0,1,2, \dots, n]$  et  $\omega \in [0,1,2, \dots, M]$ , on note  $S(i, \omega)$  la valeur maximale cumulée des valeurs

$$S(i, \omega) = \begin{cases} 0 & \text{si } i = 0 \text{ correspond au cas trivial d'absence de produit} \\ S(i-1, \omega) & \text{si } i > 0 \text{ et } p_i > \omega \text{ correspond au cas du dépassement de } P_{\max} \Rightarrow \text{ nvl appel sans ce produit} \\ \max(S(i-1, \omega), r_i + S(i-1, \omega - p_i)) & \text{si } i > 0 \text{ et } p_i \leq \omega \text{ correspond au cas du remplissage optimisé} \end{cases}$$

- 1) Définir une fonction *maximum* ayant pour arguments deux réels et renvoyant le maximum parmi ces réels.
- 2) Proposer un algorithme récursif prenant comme argument les listes  $m, v$ , un indice  $i$  (initialisé à 4), une masse  $\omega$  (initialisée à  $M = 8$ ) et renvoyant  $S(i, \omega)$ .
- 3) Calculer la valeur maximale transportable si  $M = 8$ .

```

def maximum(elt1,elt2):
    if elt1<elt2:
        return elt2
    else:
        return elt1
def recursive(m,v,i,w):
    if i==0:
        return 0
    else :
        if w<m[i-1]:
            return recursive(m[:-1],v[:-1],i-1,w)
        else :
            return maximum(recursive(m[:-1],v[:-1],i-1,w),v[i-1]+recursive(m[:-1],v[:-1],i-1,w-m[i-1]))
print(recursive(m,v,4,8))

```

On a fait les appels suivants :

Cas d'arrêt =>0													
0	4	3	7	1	5	4	8	9	13	12+	10	14	13+
										recur ([3], [4], 0, 2))			recur ([3], [4], 0, 1))
recur ([3], [4], 1, 8))	3+ recur ([3], [4], 1, 6))	1+ recur ([3], [4], 1, 7))	1+3 recur ([3], [4], 1, 5))	9+ recur ([3], [4], 1, 4))	9+3 recur ([3], [4], 1, 2))	10+ recur ([3], [4], 1, 3))	10+3 recur ([3], [4], 1, 1))						
recur ([3,2], [4,3], 2, 8))		1+ recur ([3,2], [4,3], 2, 7))		9+ recur ([3,2], [4,3], 2, 4))		9+1+ recur ([3,2], [4,3], 2, 3))							
recur ([3,2,1], [4,3,1], 3, 8))				9+ recur ([3,2,1], [4,3,1], 3, 4))									
recur ([3,2,1,4], [4,3,1,9], 4, 8))													

### Exercice 7 : Station essence(\*\*)

Un véhicule peut parcourir une distance  $d$  avec un réservoir plein. La route empruntée comporte  $n$  stations services  $s_i$  ( $s_1, s_2, \dots, s_{n-1}$ ) rangée dans l'ordre rencontrée, la première est à une distance  $d_1$  du départ et la 2<sup>e</sup> à une distance  $d_2$  de la première et ainsi de suite. Nous supposons pour toutes les distances que  $d_i < d$ .

On propose la liste suivante donnant la distance entre chaque station et la station précédente :

```

liste=[["départ",0],
        ["station1",500],

```

```

        ["station2",200],
        ["station3",300],
        ["station4",400],
        ["station5",800],
        ["station6",500]]

```

On donne l'algorithme itératif permettant d'obtenir la liste des stations qu'il est nécessaire de visiter et la distance totale parcourue (liste est la liste des stations avec le distance et  $d$  est la distance maximale pouvant parcourir avec un plein)

```

def essence(liste,d):
    distance_possible=d
    distance_tot=0
    liste_stations_visitées=[]
    i=1
    while i < len(liste):
        while i<len(liste) and distance_possible -
liste[i][1]>=0:
            distance_possible=distance_possible-liste[i][1]
            distance_tot=distance_tot+liste[i][1]
            i=i+1
        liste_stations_visitées.append(liste[i-1][0]) #on
s'arrête à la station d'avant
        distance_possible=d#on remet les compteurs à zero
    return liste_stations_visitées,distance_tot

```

- 1) Prévoir ce que retourne la fonction précédente avec l'appel `essence(liste,800)`
- 2) Ecrire la version récursive du programme ci-dessus (on pourra introduire des arguments supplémentaires)

Réponse :

(['station2', 'station4', 'station5', 'station6'], 2700)

```

def essence2(liste,distance_max,i,d):#initialisation à i=0
    n=len(liste)
    if i==n:
        return []
    else :
        distance_possible=distance_max
        while i<n and distance_possible-liste[i][1]>=0:
            distance_possible=distance_possible-liste[i][1]
            d=d+liste[i][1]
            i=i+1
        return [i-1,d]+essence2(liste,distance_max,i,d)

```