

LE PROBLÈME DU RENDU DE MONNAIE

- Le problème du rendu de monnaie consiste à déterminer le nombre minimal de billets et/ou pièces nécessaires pour rendre une somme donnée.
- L'entrée est constituée de l'ensemble des valeurs des pièces et de la somme à rendre.
- La sortie est soit une liste de pièces, minimale pour atteindre cette somme, soit simplement le nombre minimal de pièces nécessaires (sans avoir la liste).
- Par exemple, la meilleure façon de rendre 7 euros est de rendre un billet de cinq et une pièce de deux, même si d'autres façons existent (rendre 7 pièces de un euro, par exemple).

LE RENDU DE MONNAIE

Définition [modifier l modifier le code]

Les billets et pièces jouant ici le même rôle, on suppose pour simplifier qu'il n'y a que des pièces. Un système de pièces est alors un n-uplet

$$S=(c_1,c_2,\ldots,c_n),$$

où c_i représente la valeur de la i^e pièce. On suppose que ces valeurs sont des entiers strictement croissants, et que $c_1 = 1$ (sinon certaines sommes ne peuvent être rendues — voir le problème des pièces de monnaie).

Étant donné un système S et un entier positif v, le problème de rendu de monnaie est le problème d'optimisation combinatoire qui consiste à trouver un nuplet d'entiers positifs $T=(x_1,x_2,\ldots,x_n)$ qui minimise

$$\sum_{i=1}^n x_i$$

sous la contrainte

$$\sum_{i=1}^n x_i c_i = v.$$

Ainsi, v représente la somme de monnaie à rendre et x_i le nombre de pièces c_i à utiliser. La quantité à minimiser est donc le nombre total de pièces rendues, la condition à vérifier traduisant simplement le fait qu'il faut bien rendre la somme v.

On note $M_S(v)$ le nombre minimal de pièces d'un système S(v).

source: wikipédia

LE RENDU DE MONNAIE

Exemple [modifier I modifier le code]

Dans la zone euro, le système en vigueur est, en mettant de côté les centimes d'euros :

S = (1, 2, 5, 10, 20, 50, 100, 200, 500).

Il y a par exemple six triplets de pièces (ou billets) de 1, 2 et 5 euros qui permettent de rendre 7 euros (les billets de 10 euros ou plus étant inutiles) : (7,0,0), (5,1,0), (3,2,0), (1,3,0), (2,0,1), (0,1,1).

La solution au problème de rendu de monnaie (S,7) est alors le triplet (x_1, x_2, x_3) qui minimise le nombre total $x_1 + x_2 + x_3$ de pièces rendues, soit (0, 1, 1), c'est-à-dire une pièce de 2 euros et une de 5 (un billet). On a donc $M_{(1,2,5)}(7) = 2$.

source: wikipédia

ALGO GLOUTON

LE RENDU DE MONNAIE

- ➤ Ce problème est **NP-complet** (Un problème NP-complet est un problème qui n'admet pas d'algorithmes capables de trouver une solution en un temps polynomial) dans le cas général, c'està-dire difficile à résoudre.
- Cependant pour certains systèmes de monnaie dits canoniques, l'algorithme glouton est optimal, c'est-à-dire qu'il suffit de rendre systématiquement la pièce ou le billet de valeur maximale – ce tant qu'il reste quelque chose à rendre.
- Une monnaie canonique rend le minimum de pièces avec l'algo glouton

ALGO GLOUTON

- Il s'agit d'un algorithme qui prend des décisions étape par étape en choisissant à chaque étape la solution localement optimale à ce moment-là, sans se préoccuper des conséquences à long terme.
- L'idée fondamentale derrière un algorithme glouton est de faire les meilleurs choix locaux à chaque étape, en espérant que cela conduira à une solution globalement optimale.
- Important : parfois, ils peuvent donner des solutions sousoptimales ou incorrectes.

ALGO GLOUTON

- Dans le problème du rendu de monnaie, l'algorithme consistant à répéter le choix de la pièce de plus grande valeur qui ne dépasse pas la somme restante est un algorithme glouton.
- Par exemple pour rendre 7 euros le minimum est 2 : une pièce de 5 plus une pièce de 2.
- Si l'on prend le système non canonique (1,3,4), l'algorithme glouton calcule 6 = 4+1+1 alors qu'on peut rendre une pièce en moins en remarquant que 6 = 3+3.
- Pour votre culture la livre sterling avant 1971était une monnaie non canonique. De nos jours il n'en n'existe plus.

IMPLEMENTATION EN PYTHON

```
valeurs = [1,2,5,10,20,50,100,200,500]
def renduMonnaie(sommeARendre):
    liste = []
    indice = len(valeurs) - 1
    while sommeARendre > 0:
        piece = valeurs[indice] #glouton
        if piece > sommeARendre:
            indice -= 1
        else:
            liste.append(piece)
            sommeARendre -= piece
    return liste
print(renduMonnaie(7))
```

LA RÉCURSIVITÉ

LA RÉCURSIVITÉ

- Une fonction récursive est une fonction qui s'appelle elle même.
- Prenons l'exemple classique de factorielle :

```
1! = 1 = 1

2! = 1 \times 2 = 2

3! = 1 \times 2 \times 3 = 6

4! = 1 \times 2 \times 3 \times 4 = 24

5! = 1 \times 2 \times 3 \times 4 \times 5 = 120

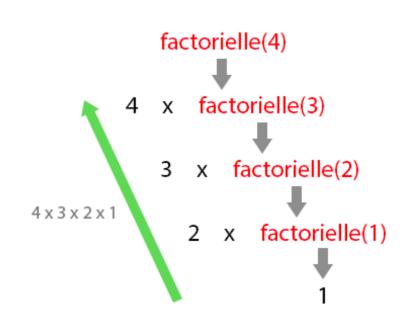
etc.
```

- On peut aussi dire que 5!=5*4! et que 4!=4*3! etc.
- ▶ On a ici une fonction récursive se terminant avec 0!=1

LA RÉCURSIVITÉ

Algo:

```
fonction factorielle(n):
    si n est égal à 0:
        retourne 1
    sinon:
        retourne n multiplié par factorielle(n - 1)
```



Ce qui donne naturellement en Python :

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

FACTORIELLE SANS RECURSIVITÉ

Algo:

```
fonction factorielle(n):
    résultat = 1
    pour i de 1 à n:
        résultat = résultat * i
    retourne résultat
```

Ce qui donne en Python :

```
def factorielle(n):
    resultat = 1
    for i in range(1, n + 1):
        resultat *= i
    return resultat
```

AVANTAGES ET INCONVENIENTS

Avantages:

- Le code parait presque limpide et ressemble à une définition
- Pour certains problèmes (Tours de Hanoï par exemple) la récursivité est la seule issue raisonnable.

Inconvénients :

- Légèrement plus lent que l'itératif
- Consomme un peu plus de mémoire ce qui est gênant lors d'appels très nombreux.

RENDU DE MONNAIE EN RÉCURSIF

- On cherche à déterminer, pour un ensemble P de pièces et une somme s le nombre minimal de pièces de P pour atteindre la somme s. On note pieces₁ (s) ce minimum. (le problème est le même que celui du début du cours)
- On décrit une formule récursive :
 - ▶ Si s = 0, alors pieces, (s) = 0 de manière évidente.
 - Sinon, on peut rendre n'importe laquelle des pièces p de P si p<=s. Si on a sélectionné p, il reste la somme s p à rendre : cette somme nécessite par hypothèse pieces p (s p)</p>

RENDU DE MONNAIE EN RÉCURSIF

$$\operatorname{pieces}_p(s) = \begin{cases} 0 & \text{si } s = 0, \text{ et} \\ 1 + \min\{\operatorname{pieces}_p(s - p) : p \in P, p \le s\} & \text{sinon.} \end{cases}$$

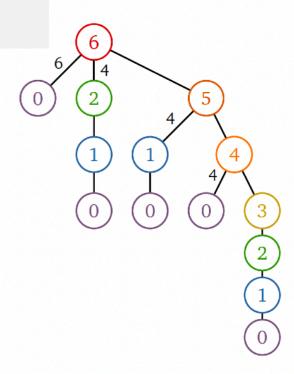
```
Entrées : Ensemble P d'entiers, entier s

Sortie : Nombre minimal de pièces de P dont la somme vaut s
```

```
1 Si s = 0: renvoyer 0
```

- $2 n \leftarrow +\infty$
- 3 Pour chaque pièce $p \in P$:
- 4 Si $p \le s$:
- 5 $n_p \leftarrow \text{RenduNaif}(P, s p)$
- Si $n_p \le n : n \leftarrow n_p$
- 7 Renvoyer 1 + n

RenduNaif($\{6, 4, 1\}, 6$)



RENDU DE MONNAIE EN RÉCURSIF

```
Entrées : Ensemble P d'entiers, entier s

Sortie : Nombre minimal de pièces de P dont la somme vaut s

1 Si s=0 : renvoyer 0

2 n \leftarrow +\infty

3 Pour chaque pièce p \in P :

4 Si p \leq s :

5 n_p \leftarrow \text{RenduNaif}(P, s-p)

6 Si n_p \leq n : n \leftarrow n_p

7 Renvoyer 1+n
```

EXERCICES

- Transformer le programme précédent afin d'obtenir cette fois la liste des pièces et non plus le nombre de pièce.
- Tester avec un système non canonique.
- Est-ce que cela fonctionne mieux que les algorithmes glouton?



MERCI POUR VOTRE ATTENTION