1 Problématique

L'approche gloutonne du rendu de monnaie permet de résoudre efficacement un problème qui a un temps de résolution long. Cependant la solution proposée peut dans certains cas de figure ne pas être optimale.

Peut-on trouver une solution optimale en un temps raisonnable?

2 Approche gloutonne

2.1 Algorithme

Un algorithme glouton fait un choix sur lequel il ne revient pas.

```
def nb_pieces_glouton(somme: int, systeme: list) -> int:
2
      nb_piece = 0
3
      while not somme == 0:
          i = 0
4
          # l'agorithme choisit la plus grande pièce
5
          while systeme[i] > somme:
6
7
              i += 1
8
          somme -= systeme[i]
          nb_piece += 1
9
       return nb_piece
10
```

Code 1 – Approche gloutonne

2.2 Un exemple non optimal

Choisissons un autre système de monnaie (code 2).

```
systeme = [30, 24, 12, 6, 3, 1]
```

Code 2 – Système monétaire impérial britannique

L'approche gloutonne ne donne pas la solution optimale.

Activité 1 : Dérouler à la main l'exécution de la fonction $nb_pieces_glouton$ pour 48€ avec le système (simplifié) de monnaie européenne puis le système impérial.

Remarque

Le système monétaire européen est dit canonique.



3 Approche dynamique

3.1 Algorithme naïf

Pour être certain de trouver la solution optimale il faut énumérer toutes les possibilités.

```
def nb_pieces_naif(somme: int, systeme: list) -> int:
1
       if somme == 0:
2
          return 0
3
       nb_mini = somme + 1 # somme = 1 + 1 + 1 ...
4
       # Pour chaque pièce du système
5
       for piece in systeme:
6
           if piece <= somme:</pre>
7
              nb_pieces = 1 + nb_pieces_naif(somme-piece, systeme)
8
              if nb_pieces < nb_mini:</pre>
9
                  nb_mini = nb_pieces
10
       return nb_mini
11
```

Code 3 – Approche naïve

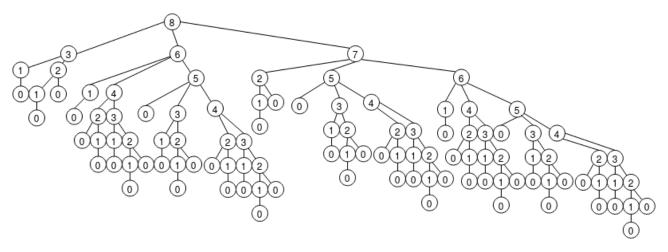


Figure 1 – Appels récursifs pour 8€

Activité 2 : En s'aidant de l'arbre, dérouler l'exécution de la fonction (pour les premiers cas) à la main afin d'en comprendre le fonctionnement.

3.2 Top-down

L'approche naïve montre une redondance dans les calculs. L'utilisation d'un tableau *track* pour stocker les résultats intermédiaires permet d'éviter ce problème.

Activité 3:

- 1. Écrire la fonction $nb_pieces_TD(somme: int, systeme: list, track: list) <math>\rightarrow$ int qui reprend l'algorithme naïf et utilise le tableau track de stockage intermédiaire.
- 2. Tester la fonction pour les deux systèmes monétaires.



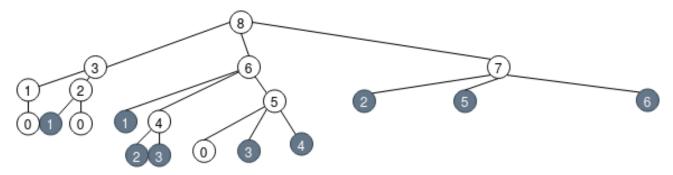


Figure 2 – Approche dynamique pour 8€

3.3 Bottom-up

L'approche itérative bottom-up trouve les solutions pour les petites sommes d'abord.

```
def nb_pieces_BU(somme: int, systeme: list) -> int:
1
       track = [0 for _ in range(somme+1)]
2
       # pour chaque pièce de track on cherche le nombre minimum de pièces à
3
       for x in range(1, somme+1):
4
5
          mini = somme+1
          for piece in systeme:
6
              if (piece <= x):</pre>
7
                  nb_pieces = 1+track[x-piece]
8
                  if nb_pieces < mini:</pre>
9
                     mini = nb_pieces
10
          track[x] = mini
11
       return track[somme]
```

Code 4 – Approche bottom-up

Activité 4 : Écrire la fonction $nb_pieces_BU_sol(somme : int, systeme : list) \rightarrow list$ qui renvoie la liste des pièces à choisir pour rendre la monnaie. On utilisera un tableau *choix* de taille somme+1 où chaque élément de rang x contiendra la valeur de la première pièce à rendre pour la somme x.

