Correction exercice 12.1

- Commentez ce code
- Est-ce un algorithme glouton? Procèdeton par étape, avec une solution optimale localement, sans retour

arrière?

```
bag: List[int] = []
bag_weight = 0

for item_key in objets_par_valeur_massique.keys():
    bag_weight += item_weights[item_key]
    if bag_weight <= bag_capacity:
        bag += [item_key]
    else:
        break</pre>
```

Quelle est la condition d'arrêt?

 Les règles par poids et valeur sont meilleurs avec ce jeu de données

```
Solution gloutonne
Item dans le sac A
Item dans le sac B
Valeur du sac 1100 et poids du sac 25, capacité résiduelle 5
```

- Ajoutez un item qui remplit le sac (de 30kgs) de plus grande valeur que n'importe quels autres items (701\$)
- Quelle règle gloutonne est la meilleure?

```
Solution pour rembourser la somme = 263

La pièce de 1 centime est choisie 1 fois, il reste 262

La pièce de 2 centimes est choisie 1 fois, il reste 260

La pièce de 10 centimes est choisie 1 fois, il reste 250

La pièce de 50 centimes est choisie 1 fois, il reste 200

La pièce de 2 euro est choisie 1 fois, il reste 0

Au total on a utilisé 5 pièces
```

- Typez vos structures de données représentant les pièces et leur noms leur valeur
- Donnez un exemple de solution
- Identifier une solution intermédiaire, une solution optimale localement, une condition d'arrêt?

Comparez cet algorithme avec celui du pb du combriolage

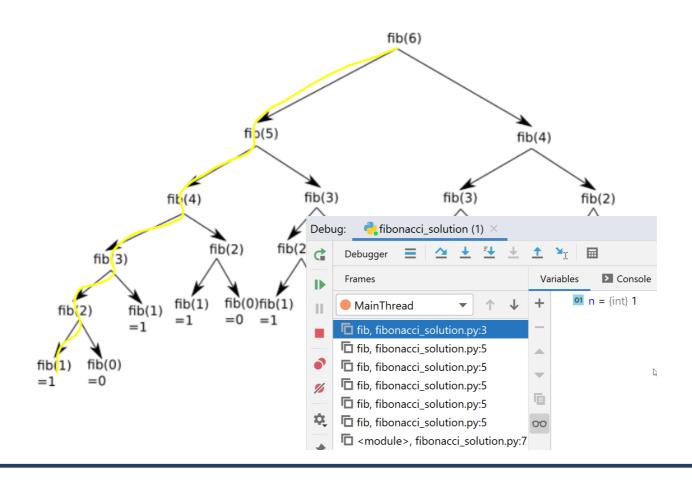
```
def rendu_monnaie(somme_en_centimes: int, pieces_triees: Dict[int, int]) -> Dict[int, int]:
60
61
            quantite_de_pieces_choisies: Dict[int, int] = {
                 un_centime_idx: 0, deux_centimes_idx: 0, cinq_centimes_idx: 0, dix_centimes_idx: 0,
                vingt_centimes_idx: 0, cinquante_centimes_idx: 0, un_euro_idx: 0, deux_euros_idx: 0}
67
             solde_courant: int = somme_en_centimes
71
            while solde_courant != 0:
73
74
                 for key in pieces_triees.keys():
                     if solde_courant >= pieces_triees[key]:
                         quantite_de_pieces_choisies[key] += 1
                         solde_courant -= pieces_triees[key]
81
                         break
            return quantite_de_pieces_choisies
82
```

Supprimez la pièce de 1 centime, que se passe-t-il?

```
def rendu_monnaie(somme_en_centimes: int, pieces_triees: Dict[int, int]) -> Dict[int, int]:
60
61
             quantite_de_pieces_choisies: Dict[int, int] = {
                 un_centime_idx: 0, deux_centimes_idx: 0, cinq_centimes_idx: 0, dix_centimes_idx: 0,
                vingt_centimes_idx: 0, cinquante_centimes_idx: 0, un_euro_idx: 0, deux_euros_idx: 0}
67
68
             solde_courant: int = somme_en_centimes
71
            while solde_courant != 0:
73
74
                 for key in pieces_triees.keys():
                     if solde_courant >= pieces_triees[key]:
78
                         quantite_de_pieces_choisies[key] += 1
79
                         solde_courant -= pieces_triees[key]
81
                         break
             return quantite_de_pieces_choisies
82
```

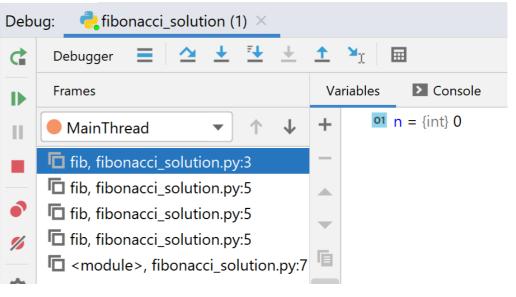
- Identifiez la condition d'arrêt et la relation de récurrence
- Représentez ce programme sous forme d'un arbre

La pile d'exécution empile la fonction 6 fois avant d'arriver à une feuille (n=1)

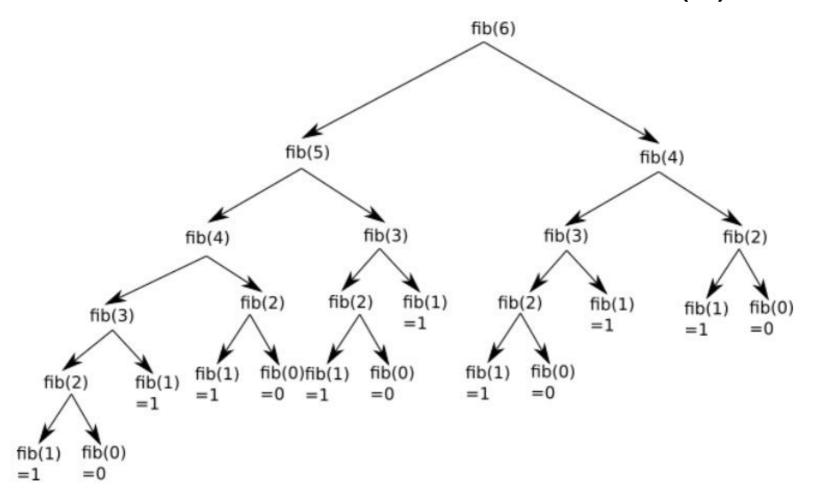


Obtient-on la même solution? Le même arbre?

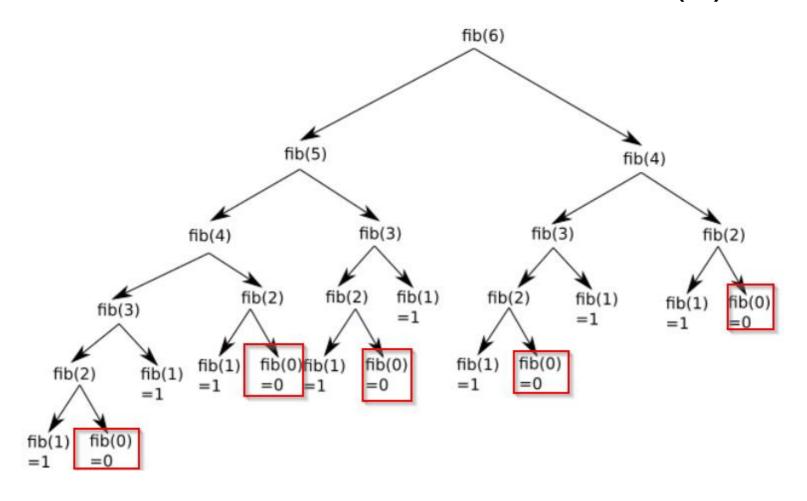
```
1 def fib(n: int)-> int: n: 0
2 if n < 2:
3 return n
4 else:
5 #return fib(n - 1) + fib(n - 2)
6 return fib(n - 2) + fib(n - 1)
```



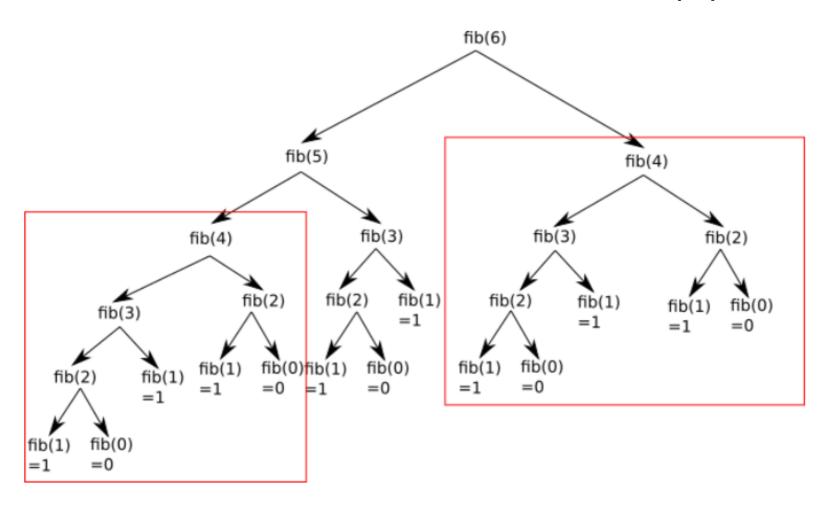
Combien de fois calcule-t-on fib(0)?



Combien de fois calcule-t-on fib(0)?



Combien de fois calcule-t-on fib(4)?



Comment compter le nombre d'appels redondants de n pour n>1?

```
{2: 5, 3: 3, 4: 2, 5: 1, 6: 1}
```

Comment mémoriser les calculs intermédiaires?

```
def fib_mem(n):
    mem = [0]*(n+1)  #permet de créer un tableau contenant n+1 zéro
    return fib_mem_c(n,mem)

def fib_mem_c(n,m):
    if n==0 or n==1:
        m[n]=n
        return n
    elif m[n]>0:
        return m[n]
    else:
        m[n]=fib_mem_c(n-1,m) + fib_mem_c(n-2,m)
        return m[n]
```

Améliorez ce code; typez-le, changer le nom des variables, améliorez les conditions d'arrêt, vérifier qu'on ne calcule pas plus d'1 fois fib(n)

[Richard Bellman, 1959] La programmation dynamique résout un problème en combinant des solutions de sous-problèmes (fonction récursive) résolus une seule fois (mémorisation de résultat intermédiaire)

Rendu de monnaie - Relation de récurrence

- Si X = 0 alors Nb(X) = 0
- Si X > 0 alors Nb(X) = 1 + min(Nb(X-pi)) avec $1 \le i < n$ et $pi \le X$

X est le montant à rembourser Nb(X) est le nombre de pièces nécessaires pour rembourser X pi est une pièce parmi n pièces disponibles

Relation de récurrence

- P=[2, 5, 10, 50]
- Si X est remboursable il existe des entiers a, b, c, d et e tel que X = 2a + 5b + 10c + 50d
- Le nombre de pièces pour rembourser X est égal au nombre de pièces pour rembourser X -pi +1

$$Nb(X) = a + b + c + d$$

 $Nb(X - 2) = a - 1 + b + c + d$
 $Nb(X - 2) = Nb(X) - 1$