## La programmation dynamique

## **Table des matières**

I) Définition	2
II) Exemple d'application	2

## I) Définition

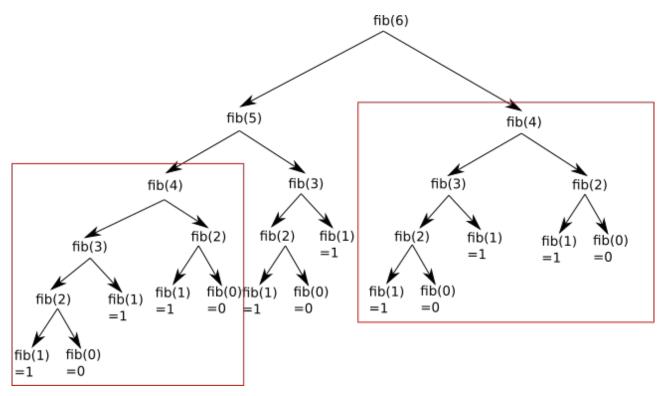
La programmation dynamique est un paradigme de programmation qui vise, comme la méthode diviser pour régner, à résoudre des problèmes en combinant des solutions de sous-problèmes. Mais à la différence de la méthode diviser pour régner, la programmation dynamique s'applique quand les sous-problèmes se recoupent. Un algorithme de programmation dynamique résout donc chaque sous-problème une seule fois et mémorise sa réponse dans un tableau, évitant ainsi le recalcul de la solution chaque fois qu'il résout chaque sous-problème

## II) Exemple d'application

Un exemple simple d'utilisation de la programmation dynamique est la suite de Fibonacci. Pour rappel, la suite de Fibonacci se définit de la manière suivante :

$$F_0 = 0$$
  $F_1 = 1$   $F_{n+2} = F_{n+1} + F_n$ 

Or, on voit sur le schéma suivant que lors du calcul de  $\,F_6$  , On calcule 2 fois  $\,F_4$  , 3 fois  $\,F_3$  et 5 fois  $\,F_2\,$  :



On peut donc optimiser ce calcul en stockant les valeurs de  $\,F_{\,_4}$ ,  $\,F_{\,_3}$  et  $\,F_{\,_2}$ . Sur  $\,F_{\,_6}$  le temps de calcul ne sera pas trop impacté, mais sur  $\,F_{\,_{543251}}$ , cela fait une grosse différence.

Voici l'algorithme de calcul de la suite de Fibonacci classique :

```
1 def fibo(n):
2   if n <= 1:
3     return n
4   return fibo(n-1) + fibo(n-2)</pre>
```

Et le voici en programmation dynamique :

```
1 def fibo_dynamique(n):
2  def fibo(n,m):
3  if n==0 or n==1:
4    m[n]=n
5    return n
6  elif m[n]>0:
7    return m[n]
8  else:
9    m[n]=fib_mem_c(n-1,m) + fib_mem_c(n-2,m)
10    return m[n]
11
12    mem = [0]*(n+1)
13    return fibo(n,mem)
```