

CHAPITRE 7

ÉLÉMENTS DE RÉCURSIVITÉ

Programmation en Python

2

La fonction factorielle

Définition

3

- En informatique, une fonction est dite **récursive** si cette fonction fait appel à elle-même dans sa définition.
- Au premier abord, on pourrait penser que les fonctions récursives sont mal définies (définition cyclique).
- Le plus célèbre exemple d'une fonction récursive est la fonction **factorielle**.

La fonction factorielle

4

- On rappelle que la **factorielle** d'un nombre entier positif n , noté $n!$, est le produit des nombres entiers strictement positifs inférieurs ou égaux à n (avec $0! = 1$ par convention).
- **Exemples :**

$$0! = 1 \text{ (par convention)}$$

$$4! = 4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1 = 24$$

$$7! = 7 \cdot 6 \cdot 5 \cdot 4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1 = 5040$$

$$11! = 11 \cdot 10 \cdot 9 \cdot 8 \cdot 7 \cdot 6 \cdot 5 \cdot 4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1 = 39'916'800$$

La fonction factorielle

5

- Il existe une définition récursive simple de la fonction factorielle :

$$\square \text{Fact}(n) = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 0 \\ n * \text{Fact}(n-1) & \text{si } n > 0 \end{cases}$$

- On voit que cette définition de la fonction factorielle s'appelle elle-même dans sa propre définition.

La fonction factorielle

6

- Exemple d'exécution de la fonction récursive factorielle :

$$\square \text{Fact}(n) = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 0 \\ n * \text{Fact}(n-1) & \text{si } n > 0 \end{cases}$$

Fact(4)	24
$4 * \text{Fact}(3)$	$= 4 * 6 = 24$
$3 * \text{Fact}(2)$	$= 3 * 2 = 6$
$2 * \text{Fact}(1)$	$= 2 * 1 = 2$
$1 * \text{Fact}(0)$	$= 1 * 1 = 1$

La fonction factorielle en Python

7

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

La fonction factorielle en Python

8

```
# Exemple (faire démo):  
for x in range(10):  
    print facto(x)
```

Exécution

```
1  
1  
2  
6  
24  
120  
720  
5040  
40320  
362880
```

9

Suite de Fibonacci

Suite de Fibonacci

10

- La **suite de Fibonacci** est une suite infinie de nombre définie récursivement de la manière suivante :

$$\text{fib}(0) = \text{fib}(1) = 1$$

$$\text{fib}(n) = \text{fib}(n-1) + \text{fib}(n-2), \text{ pour tout } n > 1$$

- Cette suite est dite récursive car sa définition fait appel à elle-même...

- Ainsi, on a les premiers termes suivants :

$$\begin{aligned} \text{fib}(0) &= 1, \quad \text{fib}(1) = 1, \quad \text{fib}(2) = 1 + 1 = 2, \quad \text{fib}(3) = 2 + 1 \\ &= 3, \quad \text{fib}(4) = 3 + 2 = 5, \quad \text{fib}(5) = 5 + 3 = 8, \text{ etc.} \end{aligned}$$

Suite de Fibonacci en Python

11

```
def fibonacci(n):  
    """Suite de Fibonacci"""  
    if n == 0 or n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return fibonacci(n-1) + fibonacci(n-2)
```

Suite de Fibonacci en Python

12

```
# Exemple (faire démo):  
for x in range(10):  
    print fibonacci(x)
```

Exécution

```
1  
1  
2  
3  
5  
8  
13  
21  
34  
55
```

13

Algorithme de conversion décimal-binaire

Rappels

14

- Il existe une procédure récursive simple pour convertir un nombre entier positif décimal en binaire.
- On rappelle que dans le système décimal, les positions successives des chiffres de droite à gauche représentent les puissances successives de 10 ($10^0, 10^1, 10^2, 10^3$, etc.).
- **Exemple :**

$$29453 = 3 * 10^0 + 5 * 10^1 + 4 * 10^2 + 9 * 10^3 + 2 * 10^4$$

Rappels

15

□ Exemples :

□ Que signifie le nombre décimal (base 10) **5478** ?

$$\dots \quad 10^4=10000 \quad 10^3=1000 \quad 10^2=100 \quad 10^1=10 \quad 10^0=1$$

$$\dots \quad \dots \quad \quad \quad 5 \quad \quad \quad 4 \quad \quad \quad 7 \quad \quad \quad 8$$

□ Que signifie le nombre décimal (base 10) **362'458** ?

$$10^5=100000 \quad 10^4=10000 \quad 10^3=1000 \quad 10^2=100 \quad 10^1=10 \quad 10^0=1$$

$$\quad \quad \quad 3 \quad \quad \quad 6 \quad \quad \quad 2 \quad \quad \quad 4 \quad \quad \quad 5 \quad \quad \quad 8$$

Rappels

16

- Dans le système binaire, les positions successives des chiffres de droite à gauche représentent les puissances successives de **2** ($2^0, 2^1, 2^2, 2^3$, etc.).
- **Exemple :**

$$10011 = 1 * 2^0 + 1 * 2^1 + 0 * 2^2 + 0 * 2^3 + 1 * 2^4$$

Système binaire

17

□ Exemples :

□ Que signifie le nombre binaire (base 2) 1101 ?

$$\begin{array}{ccccccc} \dots & 2^4=16 & 2^3=8 & 2^2=4 & 2^1=2 & 2^0=1 \\ \dots & \dots & 1 & 1 & 0 & 1 \end{array}$$

□ Que signifie le nombre binaire (base 2) 101101 ?

$$\begin{array}{ccccccc} \dots & 2^5=32 & 2^4=16 & 2^3=8 & 2^2=4 & 2^1=2 & 2^0=1 \\ \dots & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{array}$$

Conversion binaire - décimal

18

□ Exemples :

□ Que vaut en décimal le nombre binaire 1101 ?

$$\dots \quad 2^4=16 \quad 2^3=8 \quad 2^2=4 \quad 2^1=2 \quad 2^0=1$$

$$\dots \quad \dots \quad \begin{matrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \end{matrix}$$

Donc 1101 vaut $8 + 4 + 1 = 13$ (en décimal)

□ Que vaut en décimal le nombre binaire 10101101 ?

$$2^7=128 \quad 2^6=64 \quad 2^5=32 \quad 2^4=16 \quad 2^3=8 \quad 2^2=4 \quad 2^1=2 \quad 2^0=1$$

$$\begin{matrix} 1 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \end{matrix}$$

Donc 10101101 vaut $128 + 32 + 8 + 4 + 1 = 173$ (en décimal)

Conversion décimal - binaire

19

□ Exemples :

□ Que vaut en binaire le nombre décimal **267** ?

$$2^8=256 \quad 2^7=128 \quad 2^6=64 \quad 2^5=32 \quad 2^4=16 \quad 2^3=8 \quad 2^2=4 \quad 2^1=2 \quad 2^0=1$$

1 0 0 0 0 1 0 1 1

Donc **267** vaut **100001011** (en binaire)

□ Que vaut en binaire le nombre décimal **45** ?

$$2^6=64 \quad 2^5=32 \quad 2^4=16 \quad 2^3=8 \quad 2^2=4 \quad 2^1=2 \quad 2^0=1$$

... 1 0 1 1 0 1

Donc **45** vaut **101101** (en binaire)

Algo de conversion décimal - binaire

20

- On divise successivement n par 2 jusqu'à obtenir 0, et à chaque pas, on retient le reste de cette division. La suite de ces restes lue dans l'ordre inverse donne la représentation binaire de n .

- **Exemple** : prenons $n = 26$

$$\begin{array}{ll} 26 / 2 = 13 & \text{reste 0} \\ 13 / 2 = 6 & \text{reste 1} \\ 6 / 2 = 3 & \text{reste 0} \\ 3 / 2 = 1 & \text{reste 1} \\ 1 / 2 = 0 & \text{reste 1} \end{array}$$


Au final, la représentation binaire de 26 est **11010**.

Algorithme en Python (non récursif)

21

```
def DecimalToBinary(n):  
    if n == 0:  
        res = str(0) # 0 converti en chaîne  
    else:  
        res = ""      # chaîne vide  
    while n != 0:  
        res = str(n % 2) + res  
        n = n / 2    # division entière (en Python 2)  
    return res
```

Algorithme en Python (non récursif)

22

```
# Exemple (faire démo):  
print DecimalToBinary(26)  
print DecimalToBinary(45)  
print DecimalToBinary(267)
```

Exécution:

```
11010  
101101  
100001011
```

Algorithme en Python (récuratif)

23

```
def DecimalToBinaryRec(n):  
    if n > 0:  
        return DecimalToBinaryRec(n / 2) + str(n % 2)  
    else:  
        return ""
```

Division entière

□ Exemple d'exécution :

f(26)	11010
f(13) & 0	11010
f(6) & 1	1101
f(3) & 0	110
f(1) & 1	11
f(0) & 1	" " & 1 = 1

Algorithme en Python (non récursif)

24

```
# Exemple (faire démo):  
print DecimalToBinaryRec(26)  
print DecimalToBinaryRec(45)  
print DecimalToBinaryRec(267)
```

Exécution:

```
11010  
101101  
100001011
```

25

Tours de Hanoï

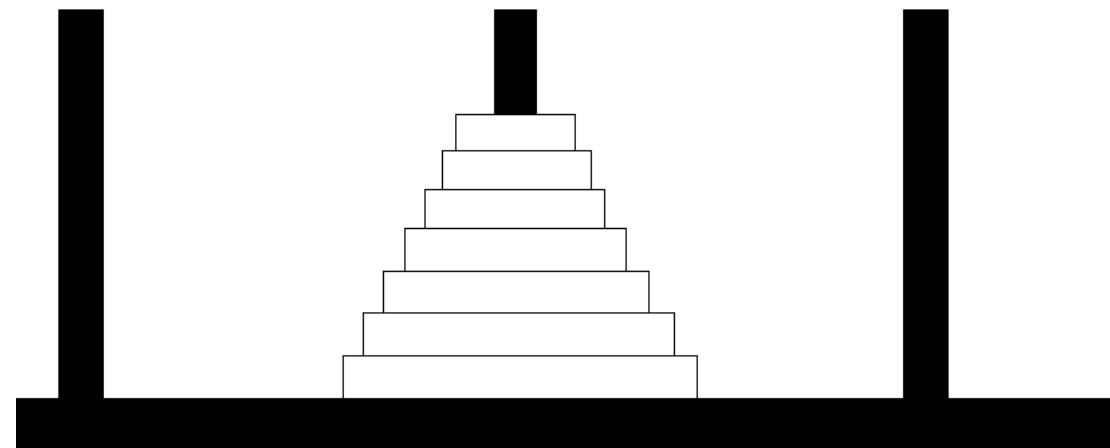
Tours de Hanoï

- Le problème des **tours de Hanoï** est un jeu de réflexion imaginé par le mathématicien français Édouard Lucas.
- Il consiste à déplacer en un minimum de coups des disques de diamètres différents d'une tour de départ à une tour d'arrivée en passant par une tour intermédiaire.
- Règles à respecter :
 - on ne peut pas déplacer plus d'un disque à la fois.
 - on ne peut placer un disque que sur un disque plus grand ou sur un emplacement vide.

Tours de Hanoï

27

- La situation la plus courante correspond à 7 disques, mais le nombre de disques peut être quelconque.



Tours de Hanoï

28



Algorithme

29

- On démontre par récurrence que pour une situation avec n disques, il faut $2^n - 1$ coups au minimum pour parvenir à ses fins.
 - Pour 6 disques, il faut au minimum 63 coups.
 - Pour 7 disques, il faut au minimum 127 coups.
 - Pour 8 disques, il faut au minimum 255 coups.
- Ainsi, le problème devient rapidement très difficile à résoudre de tête.
- Toutefois, il existe une procédure récursive très simple permettant de résoudre le problème informatiquement.

Algorithme

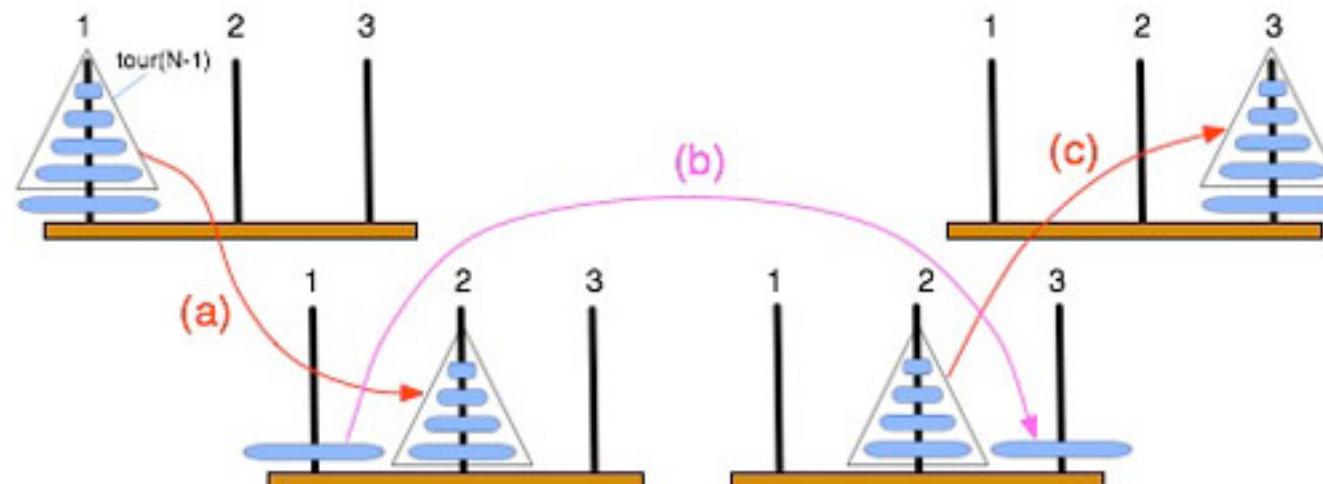
30

- Solution via une procédure récursive :
 - D'abord, on remarque que le problème est trivial pour le cas de zéro disque. En effet, il n'y a pas de jeu dans ce cas, donc rien à faire !
 - Supposons qu'on sache résoudre le problème pour le cas de $n-1$ disques. Alors on peut très facilement en déduire une solution pour le cas de n disques, en trois étapes seulement (c.f. slide suivant) !

Algorithme

31

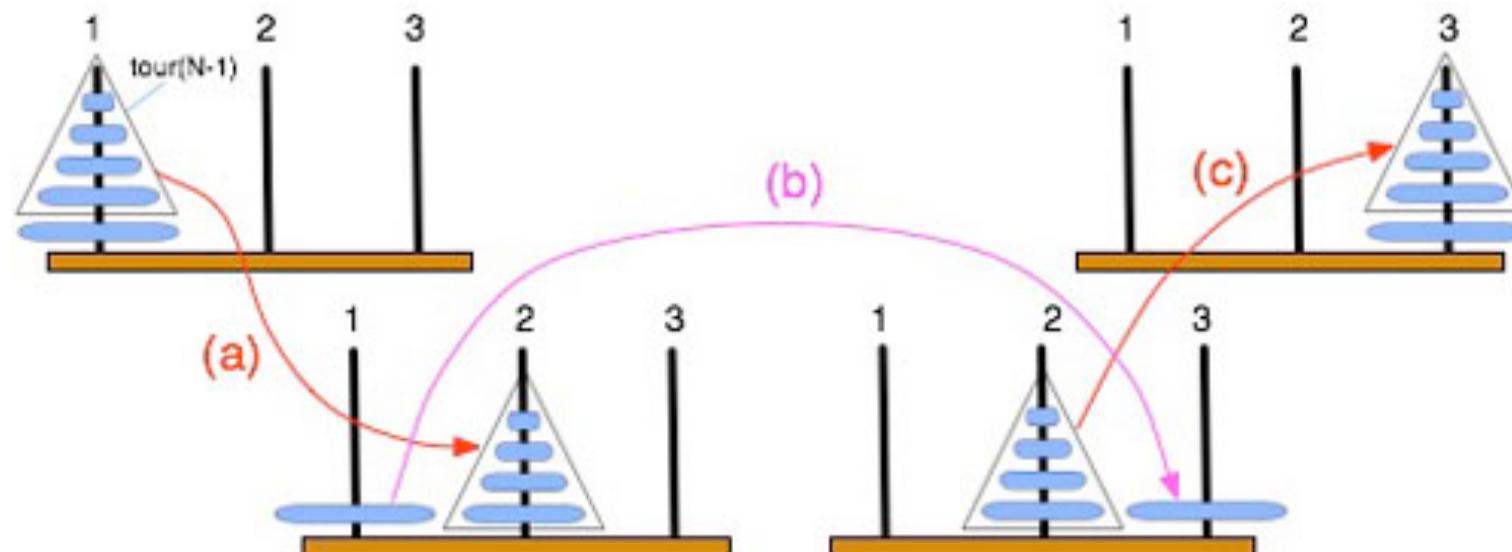
- La solution pour le cas de n disques se déduit très facilement de la solution pour le cas de $n-1$ disques.
- Pour déplacer n disques du pilier 1 vers le pilier 3, il faut :
 - Déplacer $n-1$ disques du pilier 1 vers le pilier 2
 - Bouger un disque du pilier 1 vers le pilier 3
 - Déplacer $n-1$ disques du pilier 2 vers le pilier 3



Algorithme

32

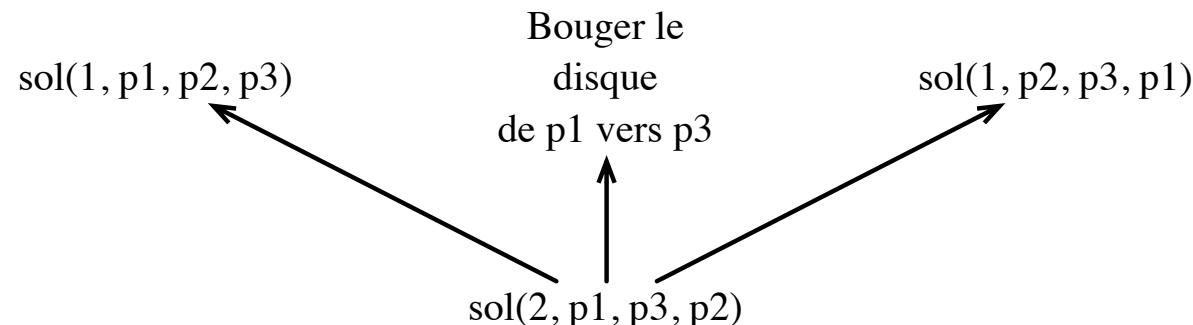
- On a donc une situation récursive :
 - La solution pour le cas de zéro disque est triviale.
 - La solution pour le cas de n disques se déduit très facilement de la solution pour le cas de $n-1$ disques.



Algorithme

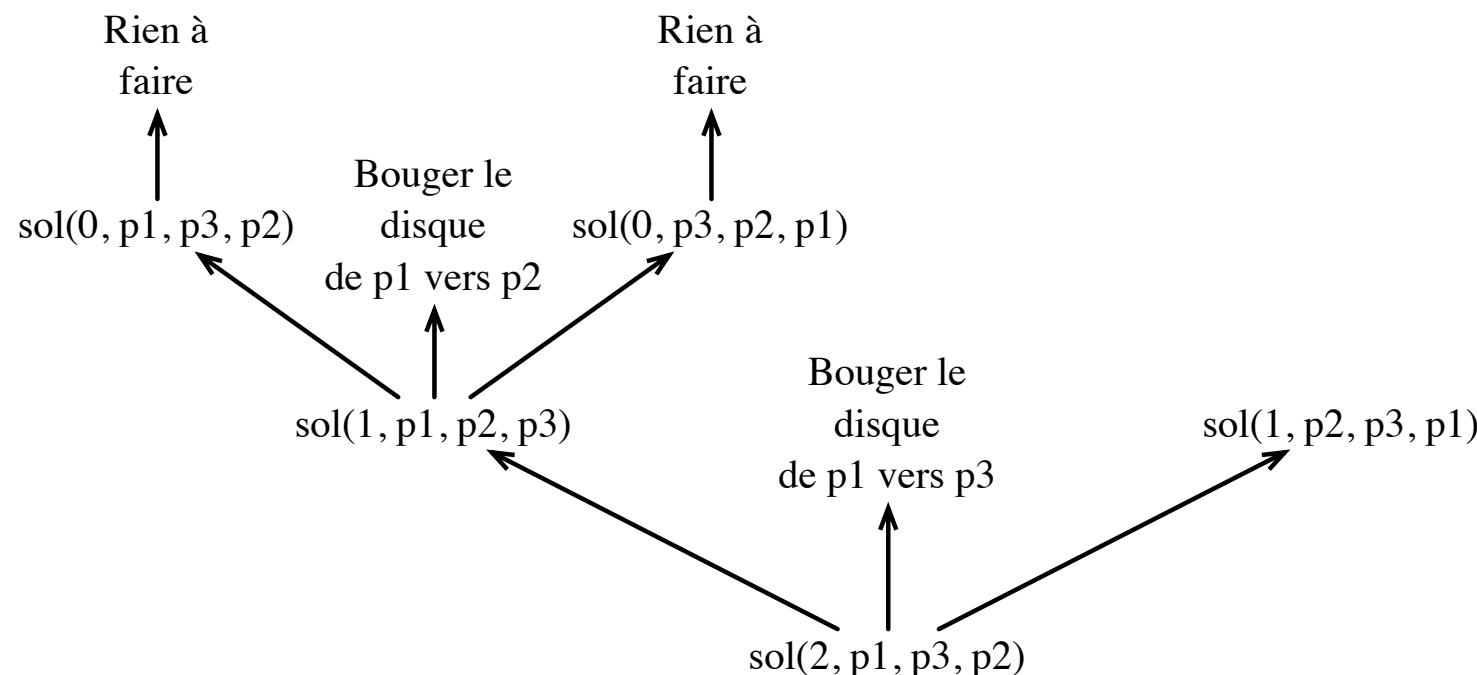
33

- Arbre d'exécution de la procédure Solution pour le cas $n = 2$, $p1 = 1^{\text{er}}$ pilier, $p2 = 2^{\text{ème}}$ pilier, $p3 = 3^{\text{ème}}$ pilier.



Algorithme

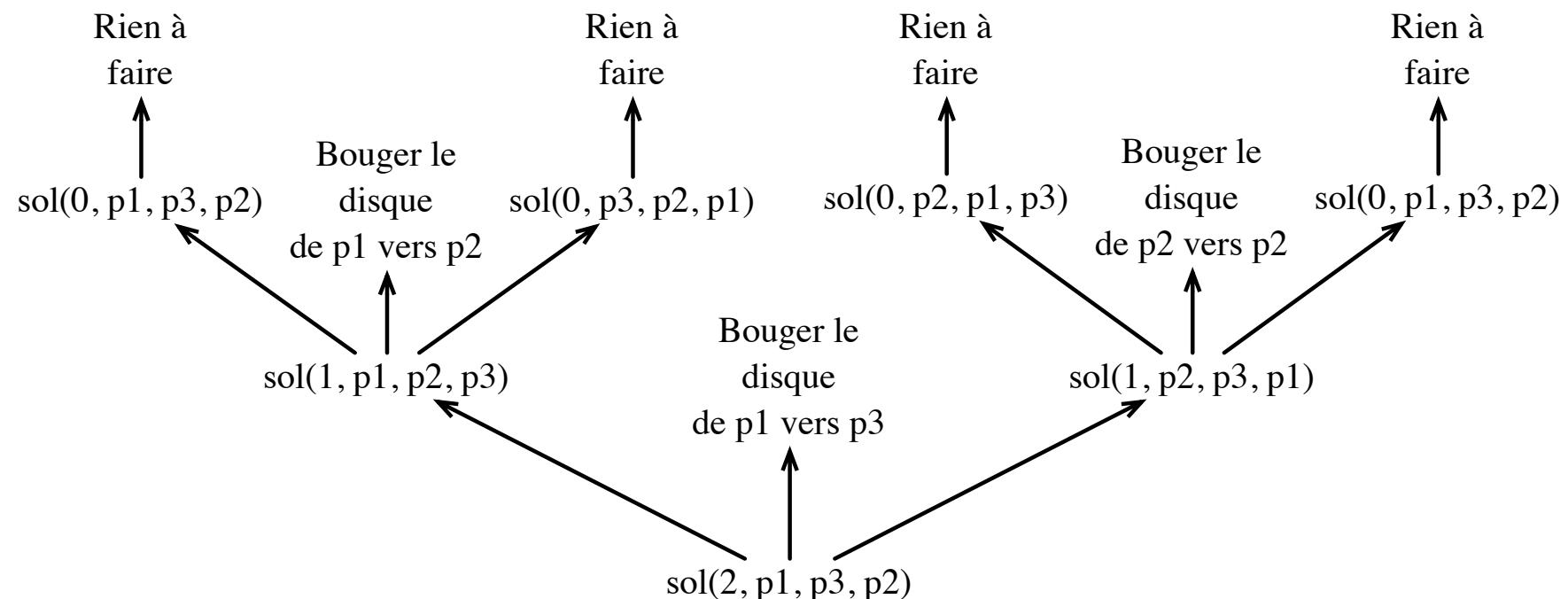
- Arbre d'exécution de la procédure Solution pour le cas $n = 2$, $p1 = 1^{\text{er}}$ pilier, $p2 = 2^{\text{ème}}$ pilier, $p3 = 3^{\text{ème}}$ pilier.



Algorithme

35

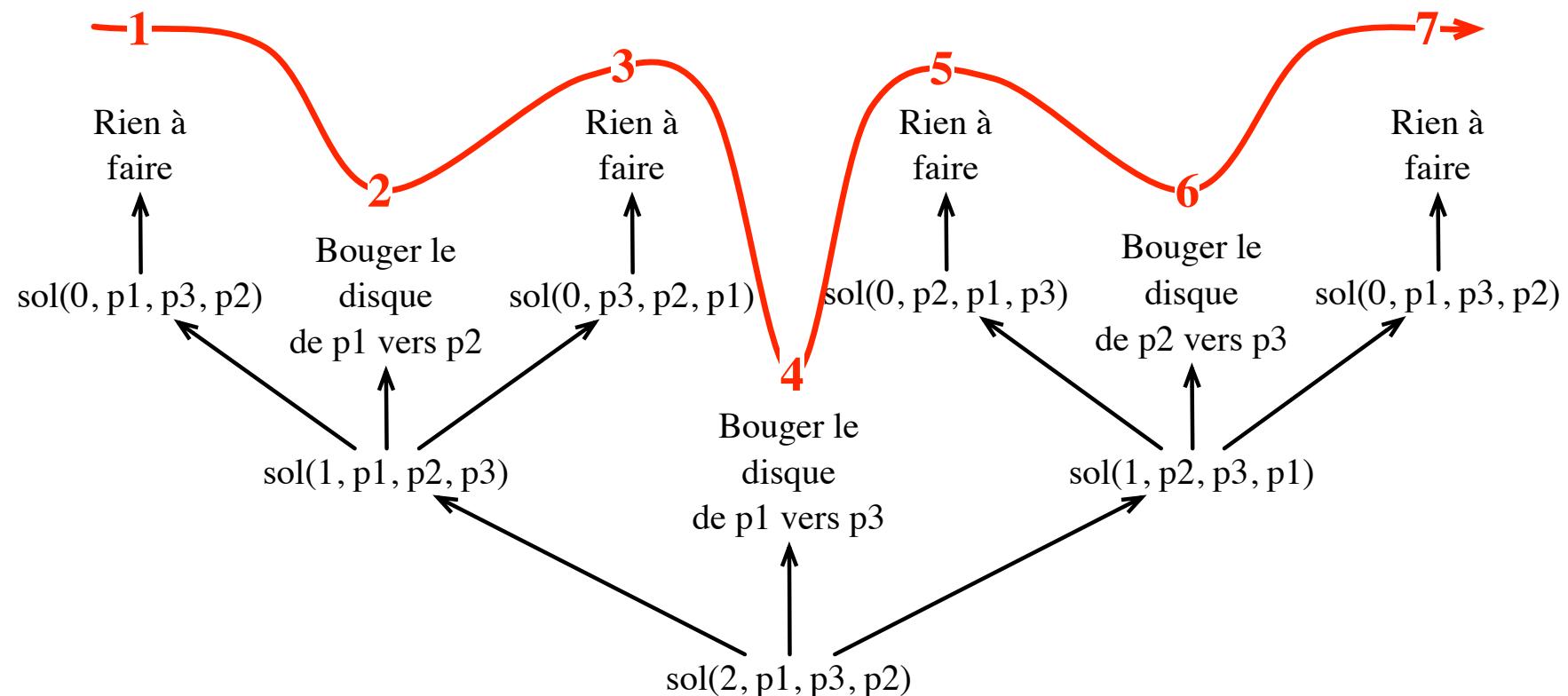
- Arbre d'exécution de la procédure Solution pour le cas $n = 2$, $p1 = 1^{\text{er}}$ pilier, $p2 = 2^{\text{ème}}$ pilier, $p3 = 3^{\text{ème}}$ pilier.



Algorithme

36

- Arbre d'exécution de la procédure Solution pour le cas $n = 2$, $p1 = 1^{\text{er}}$ pilier, $p2 = 2^{\text{ème}}$ pilier, $p3 = 3^{\text{ème}}$ pilier.



Algorithme

37

- Pseudocode de l'algorithme récursif qui permet de donner la solution pour le cas de n disques à déplacer du pilier p1 vers le pilier p3 en passant par le pilier p2

`Hanoi(n, p1, p3, p2)`

Si $n > 0$:

```
Hanoi(n-1, p1, p2, p3) # appel récursif
print « Bouger le disque de p1 vers p3 »
Hanoi(n-1, p2, p3, p1) # appel récursif
```

Sinon :

rien faire

Algorithme en Python

38

```
def Hanoi(n, p1, p3, p2):  
    if n > 0 :  
        Hanoi(n-1, p1, p2, p3)  
        print "Bouger le disque de " + str(p1) + \  
              " vers " + str(p3)  
        Hanoi(n-1, p2, p3, p1)  
    else:  
        pass
```

Algorithme en Python

39

```
# Exemple (faire démo):  
Hanoi(7, 1 ,3 ,2)
```

Algorithme en Python

40

- Pour mieux visualiser ce qui se passe, on peut ajouter une impression des piliers de la configuration des piliers dans le terminal.
- On se concentre uniquement le cas de 7 disques.

Algorithme en Python

41

```
# liste des piliers...
# chaque pilier est une liste de nombres
# au début, le pilier 1 est rempli et les deux autres vides
piliers = [[7,6,5,4,3,2,1], [], []]
```

Algorithme en Python

42

```
def bouger_disque(p1,p2):
    print "\n"
    print "Bouger le disque de " + str(p1) + " vers " + str(p2)
    # mise à jour des piliers
    piliers[p2-1].append(piliers[p1-1].pop())
    # impression des piliers (dans le cas n=7)
    for i in range(7):
        print "" # pour aller a la ligne
        for p in piliers:
            # on complete le pilier avec des points
            p_mod = p + ["."]*(7-len(p))
            # on les imprime depuis la fin vers le debut
            # pour avoir le petits disques en dessus
            # et les gros en dessous
            print p_mod[-i-1], " ",
```

Algorithme en Python

43

```
def Hanoi_bis(n, p1, p3, p2):  
    if n > 0 :  
        Hanoi_bis(n-1, p1, p2, p3)  
        bouger_disque(p1,p3) # appel nouvelle fonction...  
        Hanoi_bis(n-1, p2, p3, p1)  
    else:  
        pass  
  
# Exemple (faire démo):  
Hanoi_bis(7, 1 ,3 ,2)
```