

# 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 :

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

- 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 :

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

<b>Fact(4)</b>	<b>24</b>
4 * Fact(3)	= 4 * 6 = 24
3 * Fact(2)	= 3 * 2 = 6
2 * Fact(1)	= 2 * 1 = 2
1 * 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 :  
 $\text{fib}(0) = 1, \text{fib}(1) = 1, \text{fib}(2) = 1 + 1 = 2, \text{fib}(3) = 2 + 1 = 3, \text{fib}(4) = 3 + 2 = 5, \text{fib}(5) = 5 + 3 = 8, \text{ etc.}$

# 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** ?

$$\begin{array}{ccccccccc} \dots & 10^4=10000 & 10^3=1000 & 10^2=100 & 10^1=10 & 10^0=1 & & & \\ \dots & \dots & 5 & 4 & 7 & 8 & & & \end{array}$$

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

$$\begin{array}{ccccccccc} 10^5=100000 & 10^4=10000 & 10^3=1000 & 10^2=100 & 10^1=10 & 10^0=1 & & & \\ 3 & 6 & 2 & 4 & 5 & 8 & & & \end{array}$$

# 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 :**

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



# Systeme binaire

17

## □ Exemples :

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

...	$2^4=16$	$2^3=8$	$2^2=4$	$2^1=2$	$2^0=1$
...	...	1	1	0	1

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

...	$2^5=32$	$2^4=16$	$2^3=8$	$2^2=4$	$2^1=2$	$2^0=1$
...	1	0	1	1	0	1

# Conversion binaire - décimal

18

## □ Exemples :

▣ Que vaut en décimal le nombre binaire 1101 ?

...	$2^4=16$	$2^3=8$	$2^2=4$	$2^1=2$	$2^0=1$
...	...	1	1	0	1

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

▣ Que vaut en décimal le nombre binaire 10101101 ?

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

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

# Conversion décimal - binaire

19

## □ Exemples :

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

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

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

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

$2^6=64$	$2^5=32$	$2^4=16$	$2^3=8$	$2^2=4$	$2^1=2$	$2^0=1$
...	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  $n = 26$

$26 / 2 = 13$	reste 0
$13 / 2 = 6$	reste 1
$6 / 2 = 3$	reste 0
$3 / 2 = 1$	reste 1
$1 / 2 = 0$	reste 1



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 (récursif)

23

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

Division entière

□ Exemple d'exécution :

<b>f(26)</b>		<b>11010</b>
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 Hanoi

# Tours de Hanoï

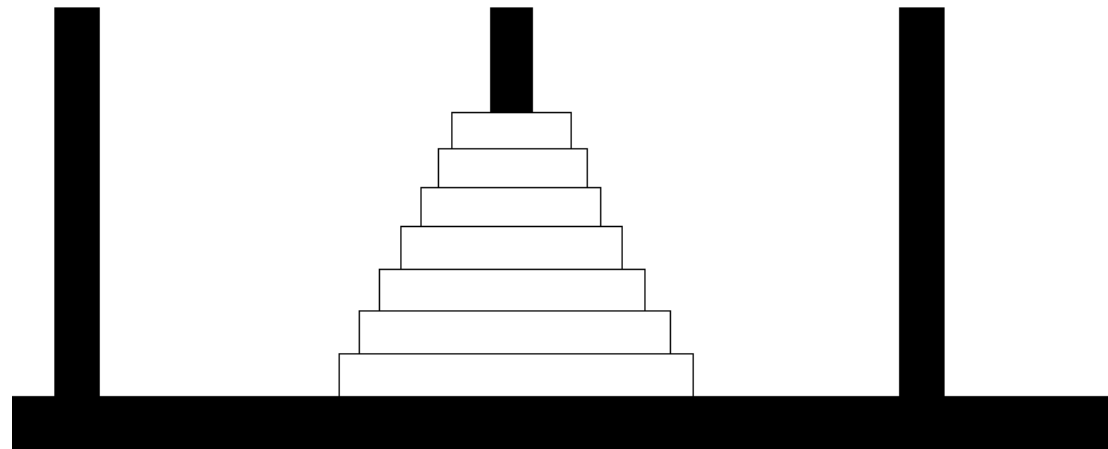
26

- 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

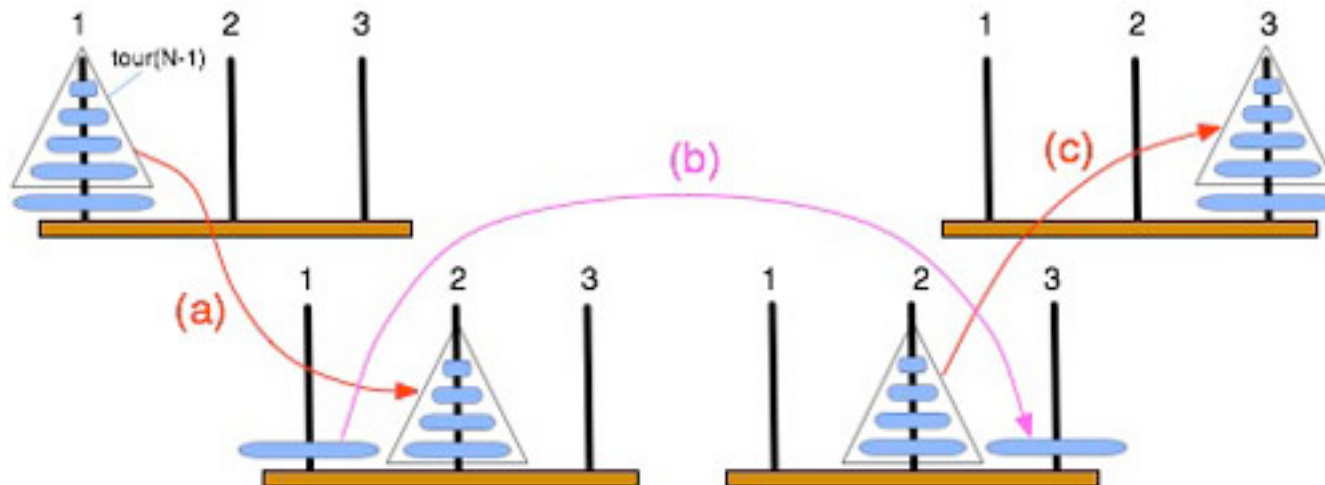
30

- 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

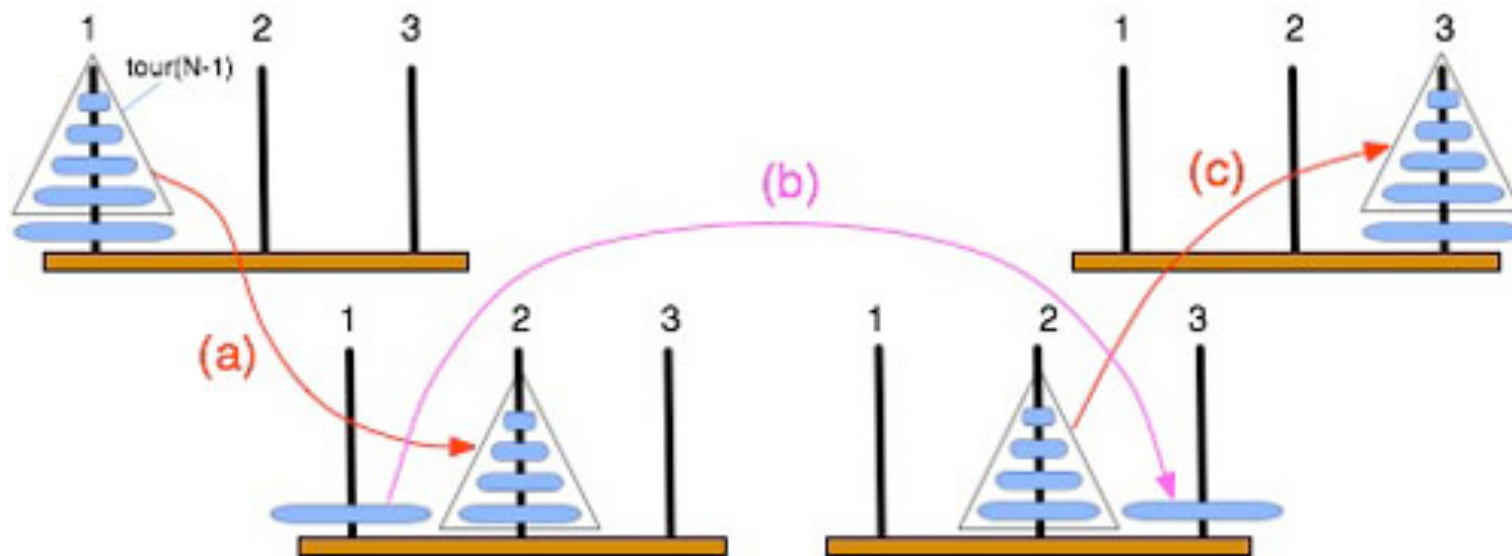
- ▣ La solution pour le cas de  $n$  disques se déduit très facilement de la solution pour le cas de  $n-1$  disques.
- ▣ Pour déplacer  $n$  disques du pilier 1 vers le pilier 3, il faut :
  - a) Déplacer  $n-1$  disques du pilier 1 vers le pilier 2
  - b) Bouger un disque du pilier 1 vers le pilier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



# Algorithme

32

- On a donc une situation réursive :
  - ▣ 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.

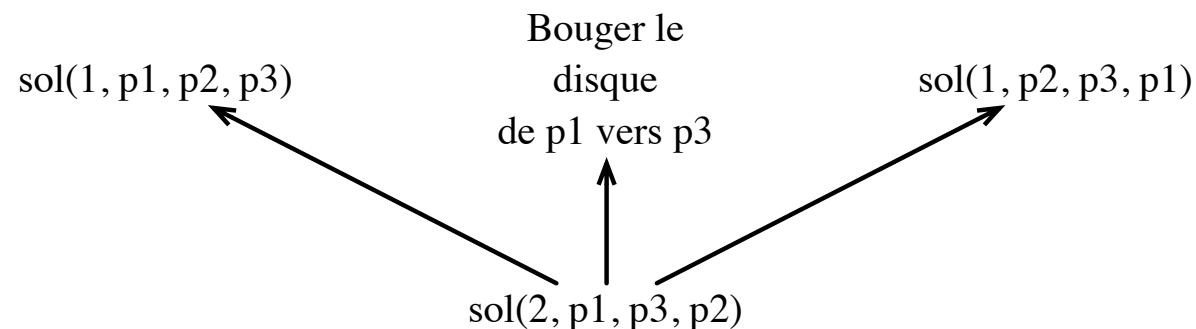




# Algorithme

33

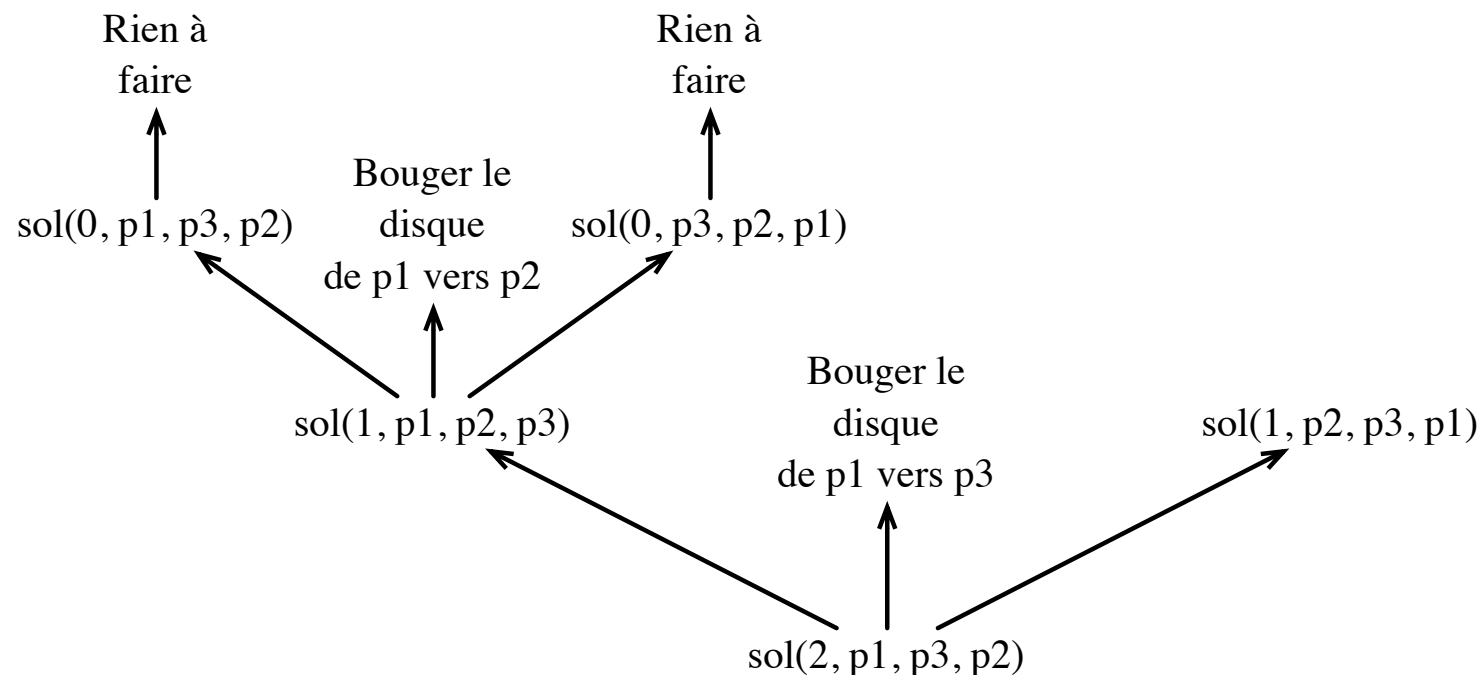
- Arbre d'exécution de la procédure Solution pour le cas  $n = 2$ ,  $p1 = 1^{\text{er}}$  pilier,  $p2 = 2^{\text{ème}}$  pilier,  $p3 = 3^{\text{ème}}$  pilier.



# Algorithme

34

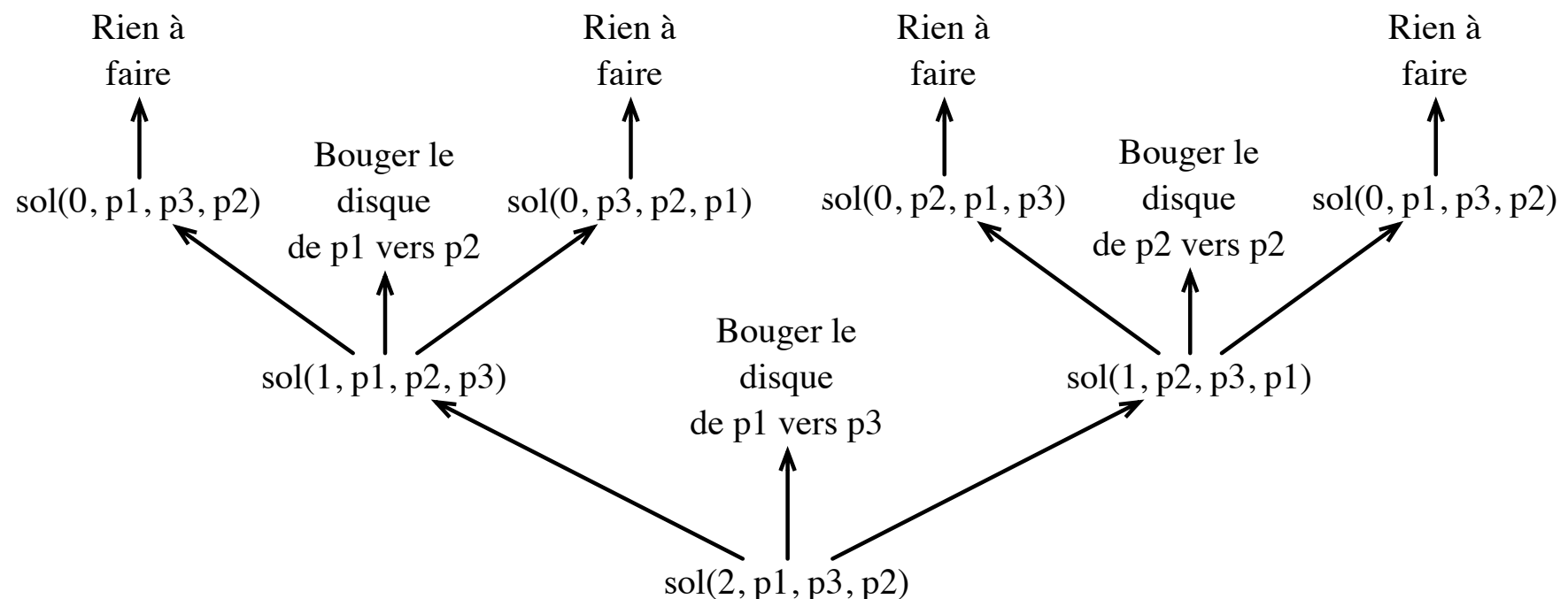
- Arbre d'exécution de la procédure Solution pour le cas  $n = 2$ ,  $p1 = 1^{\text{er}}$  pilier,  $p2 = 2^{\text{ème}}$  pilier,  $p3 = 3^{\text{ème}}$  pilier.



# Algorithme

35

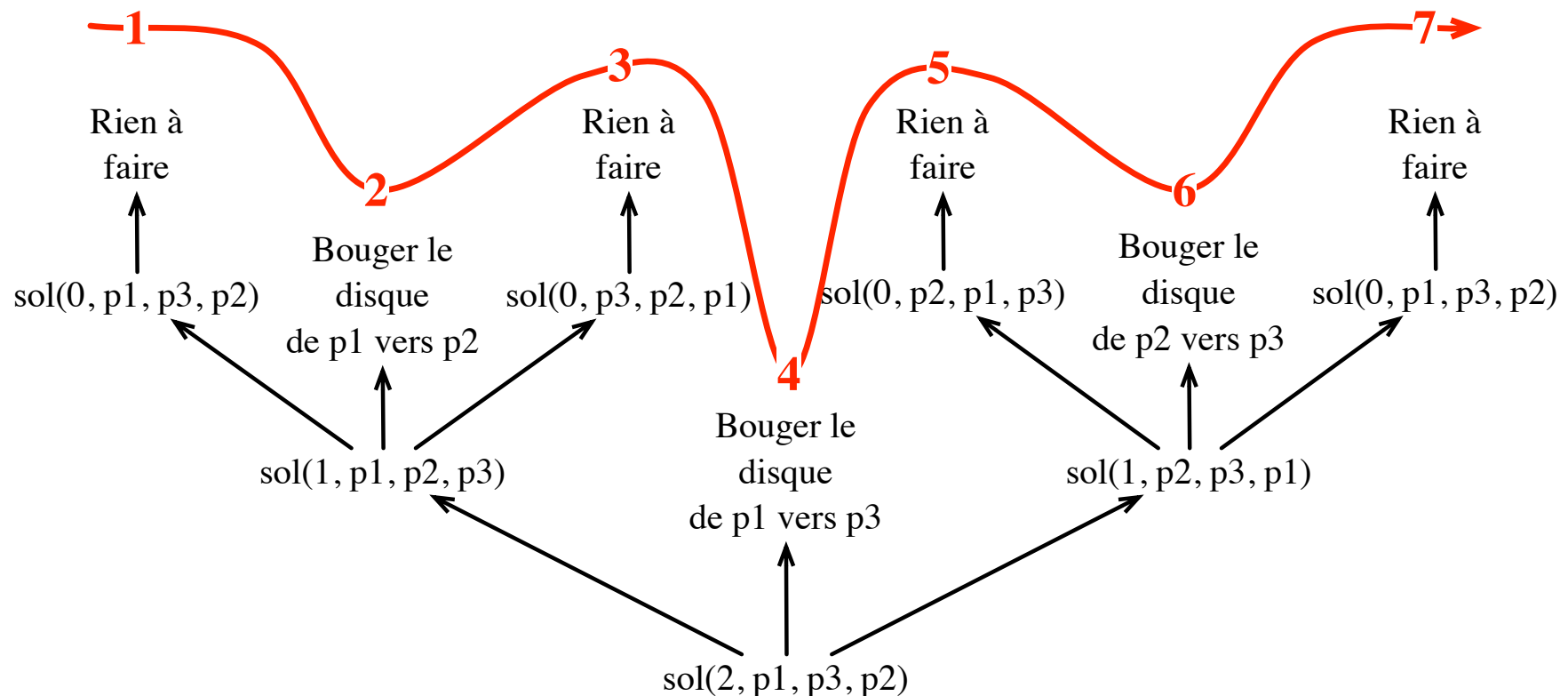
- Arbre d'exécution de la procédure Solution pour le cas  $n = 2$ ,  $p1 = 1^{\text{er}}$  pilier,  $p2 = 2^{\text{ème}}$  pilier,  $p3 = 3^{\text{ème}}$  pilier.



# 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)
```