



## CM. Récursivité

---

**A. Malek TOUMI**

**toumiab@ensta-bretagne.fr**

2018/2019

ENSTA Bretagne



# Sommaire

## 1 Rappel

Paramètres formels/paramètres effectifs

Portée de variable

## 2 Récursivité

Définition

Pile d'appel

Mécanisme des traitements

Explosion combinatoire

Conception d'algorithme récursif

Exemples

Notion de récursivité terminale



# Sommaire

## 1 Rappel

Paramètres formels/paramètres effectifs

Portée de variable

## 2 Récursivité

Définition

Pile d'appel

Mécanisme des traitements

Explosion combinatoire

Conception d'algorithme récursif

Exemples

Notion de récursivité terminale



# Fonction fact

toggle

reset

- Paramètres formels

```
def fact(nb):  
    if(nb == 0):  
        ...  
  
def cnp(n, p):  
    num = fact(n)  
    ...
```



# Fonction fact

toggle

reset

- Paramètres formels
- Paramètres effectifs

```
def fact(nb):  
    if(nb == 0):  
        ...
```

```
def cnp(n, p):  
    num = fact(n)  
    ...
```



# Sommaire

## 1 Rappel

Paramètres formels/paramètres effectifs

Portée de variable

## 2 Récursivité

Définition

Pile d'appel

Mécanisme des traitements

Explosion combinatoire

Conception d'algorithme récursif

Exemples

Notion de récursivité terminale



Rappel

## Variables

globales/locales

toggle

reset

### Remarques

- Les variables globales sont visibles dans les fonctions appelées mais on ne peut les réaffectées



# Variables

## globales/locales

toggle

reset

### Remarques

- Les variables globales sont visibles dans les fonctions appelées mais on ne peut les réaffectées
- Le contenu d'une variable globale est modifiable si elle est mutable (modifiable).





# Variables

## globales/locales

toggle

reset

### Remarques

- Les variables globales sont visibles dans les fonctions appelées mais on ne peut les réaffectées
- Le contenu d'une variable globale est modifiable si elle est mutable (modifiable).
- Les variables locales d'une fonction ne sont pas visibles dans les niveaux supérieurs



# Variables

## globales/locales

toggle

reset

### Remarques

- Les variables globales sont visibles dans les fonctions appelées mais on ne peut les réaffectées
- Le contenu d'une variable globale est modifiable si elle est mutable (modifiable).
- Les variables locales d'une fonction ne sont pas visibles dans les niveaux supérieurs
- Les fonctions peuvent modifier des variables globales (les types non modifiables) avec l'instruction **global**



## Remarques

- Les variables globales sont visibles dans les fonctions appelées mais on ne peut les réaffectées
- Le contenu d'une variable globale est modifiable si elle est mutable (modifiable).
- Les variables locales d'une fonction ne sont pas visibles dans les niveaux supérieurs
- Les fonctions peuvent modifier des variables globales (les types non modifiables) avec l'instruction **global**
- La fonction **globals()** retourne le dictionnaire des objets globaux.



## Remarques

- Les variables globales sont visibles dans les fonctions appelées mais on ne peut les réaffectées
- Le contenu d'une variable globale est modifiable si elle est mutable (modifiable).
- Les variables locales d'une fonction ne sont pas visibles dans les niveaux supérieurs
- Les fonctions peuvent modifier des variables globales (les types non modifiables) avec l'instruction **global**
- La fonction **globals()** retourne le dictionnaire des objets globaux.
- La fonction **locals()** retourne la liste des objets l'espace local en cours



### Exemple (Modification d'une variable globale en local)

```
def incremCompt():    # fonction sans param. d'entrée
    global compteur   # définition var. globale
    compteur += 1
    print('Appelé', compteur, 'fois')
```

```
compteur = 0 # initialisation du compteur
incremCompt() # => affiche: Appelé 1 fois
incremCompt() # => affiche: Appelé 2 fois
incremCompt() # => affiche: Appelé 3 fois
```



### Exemple (Modification d'une variable globale en local)

```
def maville(lm):  
    ville = 'Brest' # variable locale  
    print (ville, cp, lm)  
  
# cp=29200 variable globale vue par la fct  
cp = 29200 # variable globale  
maville('France') # => affiche 'Brest 29200 France'
```



### Exemple (Modification d'une variable globale en local)

```
def maville(lm):  
    ville = 'Brest' # variable locale  
    print (ville, cp, lm)  
    test()  
def test():  
    print('test', ville)  
  
# cp=29200 variable globale vue par la fct  
cp = 29200 # variable globale  
maville('France') # => affiche 'Brest 29200 France'
```



### Exemple (Modification d'une variable globale en local)

```
def maville(lm):  
    ville = 'Brest' # variable locale  
    print (ville, cp, lm)  
    test()  
def test():  
    print('test', ville)  
  
# cp=29200 variable globale vue par la fct  
cp = 29200 # variable globale  
maville('France') # => affiche 'Brest 29200 France'  
# => affiche 'test, Brest'?
```





# Sommaire

## 1 Rappel

Paramètres formels/paramètres effectifs

Portée de variable

## 2 Récessivité

Définition

Pile d'appel

Mécanisme des traitements

Explosion combinatoire

Conception d'algorithme récessif

Exemples

Notion de récessivité terminale



# Sommaire

---

## 1 Rappel

Paramètres formels/paramètres effectifs

Portée de variable

## 2 Récessivité

Définition

Pile d'appel

Mécanisme des traitements

Explosion combinatoire

Conception d'algorithme récessif

Exemples

Notion de récessivité terminale



# Définition

toggle

reset

## Définition (Fonction récursive)

Une fonction ou une méthode est dite récursive si elle se définit à partir d'elle même, c'est-à-dire si elle comporte un appel à elle même dans son corps.



# Définition

toggle

reset

## Définition (Fonction récursive)

Une fonction ou une méthode est dite récursive si elle se définit à partir d'elle même, c'est-à-dire si elle comporte un appel à elle même dans son corps.

### Attention

Éviter les boucles infinies (appel systématique à la fonction).



# Définition

toggle

reset

## Définition (Fonction récursive)

Une fonction ou une méthode est dite récursive si elle se définit à partir d'elle même, c'est-à-dire si elle comporte un appel à elle même dans son corps.

## Attention

Éviter les boucles infinies (appel systématique à la fonction).

## Exemple (Fonction infinie)

```
def sansFin(n):  
    return n+sansFin(n-1)
```



## Exemple

toggle

reset

Traduction immédiate des fonctions définies par récurrence.

### Exemple (Factorielle)

$$\begin{cases} 0! = 1 \\ n! = n(n-1)! \end{cases}$$



## Exemple

[toggle](#)[reset](#)

Traduction immédiate des fonctions définies par récurrence.

### Exemple (Factorielle)

$$\begin{cases} 0! = 1 \\ n! = n(n-1)! \end{cases}$$

```
def fact(n):
```



## Exemple

[toggle](#)[reset](#)

Traduction immédiate des fonctions définies par récurrence.

### Exemple (Factorielle)

$$\begin{cases} 0! = 1 \\ n! = n(n-1)! \end{cases}$$

```
def fact(n):  
    if n==0 :  
        return 1
```





## Exemple

toggle

reset

Traduction immédiate des fonctions définies par récurrence.

### Exemple (Factorielle)

$$\begin{cases} 0! = 1 \\ n! = n(n-1)! \end{cases}$$

```
def fact(n):  
    if n==0 :  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```



## Exemple

toggle

reset

Traduction immédiate des fonctions définies par récurrence.

### Exemple (Factorielle)

$$\begin{cases} 0! = 1 \\ n! = n(n-1)! \end{cases}$$

```
def fact(n):  
    if n==0 : # Condition d'arrêt  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```



## Condition d'arrêt

toggle

reset

### Définition (Condition d'arrêt)

Condition pour laquelle il n'y a pas d'appel récursif.



# Condition d'arrêt

toggle

reset

## Définition (Condition d'arrêt)

Condition pour laquelle il n'y a pas d'appel récursif.

## Important

Toute fonction récursive doit comporter au moins une condition d'arrêt. Sinon : boucle infinie.



# Condition d'arrêt

toggle

reset

## Définition (Condition d'arrêt)

Condition pour laquelle il n'y a pas d'appel récursif.

## Important

Toute fonction récursive doit comporter au moins une condition d'arrêt. Sinon : boucle infinie.

## Remarque

Une fonction peut comporter plusieurs conditions d'arrêt.



## Condition d'arrêt

toggle

reset

### Exemple (Plusieurs conditions d'arrêt)

```
def fact(n):  
    if (n==0):  
        return 1  
    elif (n==1):  
        return 1  
    else :  
        return n * fact(n-1)
```



# Condition d'arrêt

toggle

reset

## Exemple (Plusieurs conditions d'arrêt)

```
def fact(n):  
    if (n==0):  
        return 1  
    elif (n==1):  
        return 1  
    else :  
        return n * fact(n-1)
```



# Sommaire

## 1 Rappel

Paramètres formels/paramètres effectifs

Portée de variable

## 2 Réversivité

Définition

Pile d'appel

Mécanisme des traitements

Explosion combinatoire

Conception d'algorithme récursif

Exemples

Notion de réversivité terminale





## Pile et récursivité

toggle

reset

- Pile d'appel : notion fondamentale pour la récursivité.
- Principe : tous les appels sont empilés, traités, puis dépilés.

```
def fact(n) :  
    if n==0:  
        return 1  
    else:  
        return n*fact(n-1)
```

fact(2)

```
>>>res = fact(2)
```



## Pile et récursivité

toggle

reset

- Pile d'appel : notion fondamentale pour la récursivité.
- Principe : tous les appels sont empilés, traités, puis dépilés.

```
def fact(n) :  
    if n==0:  
        return 1  
    else:  
        return n*fact(n-1)
```

fact(2) = 2*fact(1)

```
>>>res = fact(2)
```



# Pile et récursivité

toggle

reset

- Pile d'appel : notion fondamentale pour la récursivité.
- Principe : tous les appels sont empilés, traités, puis dépilés.

```
def fact(n) :  
    if n==0:  
        return 1  
    else:  
        return n*fact(n-1)
```

fact(1)
fact(2) = 2*fact(1)

```
>>>res = fact(2)
```



# Pile et récursivité

toggle

reset

- Pile d'appel : notion fondamentale pour la récursivité.
- Principe : tous les appels sont empilés, traités, puis dépilés.

```
def fact(n) :  
    if n==0:  
        return 1  
    else:  
        return n*fact(n-1)
```

fact(1)	=1*fact(0)
fact(2)	=2*fact(1)

```
>>>res = fact(2)
```



# Pile et récursivité

toggle

reset

- Pile d'appel : notion fondamentale pour la récursivité.
- Principe : tous les appels sont empilés, traités, puis dépilés.

```
def fact(n) :  
    if n==0:  
        return 1  
    else:  
        return n*fact(n-1)
```

fact(0)	
fact(1)	=1*fact(0)
fact(2)	=2*fact(1)

```
>>>res = fact(2)
```



# Pile et récursivité

toggle

reset

- Pile d'appel : notion fondamentale pour la récursivité.
- Principe : tous les appels sont empilés, traités, puis dépilés.

```
def fact(n) :  
    if n==0:  
        return 1  
    else:  
        return n*fact(n-1)
```

fact(0)	=1
fact(1)	=1*fact(0)
fact(2)	=2*fact(1)

```
>>>res = fact(2)
```



# Pile et récursivité

toggle

reset

- Pile d'appel : notion fondamentale pour la récursivité.
- Principe : tous les appels sont empilés, traités, puis dépilés.

```
def fact(n) :  
    if n==0:  
        return 1  
    else:  
        return n*fact(n-1)
```

fact(1)	=1
fact(2)	=2*fact(1)

```
>>>res = fact(2)
```



# Pile et récursivité

toggle

reset

- Pile d'appel : notion fondamentale pour la récursivité.
- Principe : tous les appels sont empilés, traités, puis dépilés.

```
def fact(n) :  
    if n==0:  
        return 1  
    else:  
        return n*fact(n-1)
```

fact(2) = 2

```
>>>res = fact(2)
```





# Sommaire

---

## 1 Rappel

Paramètres formels/paramètres effectifs

Portée de variable

## 2 Récessivité

Définition

Pile d'appel

Mécanisme des traitements

Explosion combinatoire

Conception d'algorithme récessif

Exemples

Notion de récessivité terminale



## Exemple (Puissance d'entier : $x^n$ )

```
def puissance(x,n):  
    if n == 0:  
  
        return 1  
    else:  
  
        return x* puissance (x, n-1)
```

```
puissance(2,5)  
# sortie
```



## Exemple (Puissance d'entier : $x^n$ )

```
def puissance(x,n):  
    if n == 0:  
        print("cas de base n :", n)  
        return 1 # cas de base  
    else:  
        print("prétraitement pour n :", n)  
        return x* puissance (x, n-1)
```

```
puissance(2,5)  
# sortie
```



### Exemple (Puissance d'entier : $x^{**n}$ )

```
def puissance(x,n):  
    if n == 0:  
        print("cas de base n :", n)  
        return 1 # cas de base  
    else:  
        print("prétraitement pour n :", n)  
        return x* puissance (x, n-1)
```

```
puissance(2,5)
```

```
# sortie
```

```
pretraitement de n : 5  
pretraitement de n : 4  
pretraitement de n : 3  
pretraitement de n : 2  
pretraitement de n : 1  
cas de base n : 0
```



## Exemple (Puissance d'entier : $x^{**n}$ )

```
def puissance(x,n):
    if n == 0:
        print("cas de base n :", n)
        return 1 # cas de base
    else:
        y = x* puissance (x, n-1)
        print("post-traitement n :", n)
        return y
puissance(2,5)
# sortie

cas de base n : 0
post-traitement de n: 1
post-traitement de n : 2
post-traitement de n : 3
post-traitement de n : 4
post-traitement de n : 5
```



# Post et pré-traitement

[toggle](#)[reset](#)

## Exemple (Puissance d'entier : $x^{**}n$ )

```
def puissance(x,n):
    if n == 0:
        print("cas de base n :", n)
        return 1 # cas de base
    else:
        print("prétraitement pour n :", n)
        y = x* puissance (x, n-1)
        print("post-traitement n :", n)
        return y

puissance(2,5)
# sortie
pretraitement de n : 5
pretraitement de n : 4
pretraitement de n : 3
pretraitement de n : 2
pretraitement de n : 1
cas de base n : 0
post-traitement de n: 1
post-traitement de n : 2
post-traitement de n : 3
post-traitement de n : 4
post-traitement de n : 5
```



# Sommaire

## 1 Rappel

Paramètres formels/paramètres effectifs

Portée de variable

## 2 Récessivité

Définition

Pile d'appel

Mécanisme des traitements

**Explosion combinatoire**

Conception d'algorithme récessif

Exemples

Notion de récessivité terminale



## Suite de Fibonacci

toggle

reset

$$\begin{cases} F_0 = 0 \\ F_1 = 1 \\ \forall n \geq 2, F_n = F_{n-1} + F_{n-2} \end{cases}$$





## Suite de Fibonacci

toggle

reset

$$\left\{ \begin{array}{l} F_0 = 0 \\ F_1 = 1 \\ \forall n \geq 2, F_n = F_{n-1} + F_{n-2} \end{array} \right.$$

- Deux conditions d'arrêt



## Suite de Fibonacci

toggle

reset

$$\begin{cases} F_0 = 0 \\ F_1 = 1 \\ \forall n \geq 2, F_n = F_{n-1} + F_{n-2} \end{cases}$$

- Deux conditions d'arrêt
- Une condition de récurrence



## Suite de Fibonacci

[toggle](#)[reset](#)

$$\begin{cases} F_0 = 0 \\ F_1 = 1 \\ \forall n \geq 2, F_n = F_{n-1} + F_{n-2} \end{cases}$$

```
def fibo(n):  
    if n==0:  
        return 0  
    elif n==1:  
        return 1  
    else  
        return fibo(n-1) + fibo(n-2)
```



# Explosion de la pile d'appels

[toggle](#)[reset](#)

Évolution de la pile lors du calcul de  $F(3)$  :

$f(3)$



# Explosion de la pile d'appels

[toggle](#)[reset](#)

Évolution de la pile lors du calcul de  $F(3)$  :

$f(3) = f(2) + f(1)$



# Explosion de la pile d'appels

[toggle](#)[reset](#)

Évolution de la pile lors du calcul de  $F(3)$  :

$f(2)$
$f(3) = f(2) + f(1)$



# Explosion de la pile d'appels

[toggle](#)[reset](#)

Évolution de la pile lors du calcul de  $F(3)$  :

$f(2)$	$= f(1) + f(0)$
$f(3)$	$= f(2) + f(1)$



# Explosion de la pile d'appels

[toggle](#)[reset](#)

Évolution de la pile lors du calcul de  $F(3)$  :

$f(1)$	
$f(2)$	$= f(1) + f(0)$
$f(3)$	$= f(2) + f(1)$





# Explosion de la pile d'appels

[toggle](#)[reset](#)

Évolution de la pile lors du calcul de  $F(3)$  :

$f(1)$	$= 1$
$f(2)$	$= f(1) + f(0)$
$f(3)$	$= f(2) + f(1)$



# Explosion de la pile d'appels

[toggle](#)[reset](#)

Évolution de la pile lors du calcul de  $F(3)$  :

$f(0)$	
$f(1)$	$= 1$
$f(2)$	$= f(1) + f(0)$
$f(3)$	$= f(2) + f(1)$



# Explosion de la pile d'appels

[toggle](#)[reset](#)

Évolution de la pile lors du calcul de  $F(3)$  :

$f(0)$	$= 0$
$f(1)$	$= 1$
$f(2)$	$= f(1) + f(0)$
$f(3)$	$= f(2) + f(1)$



# Explosion de la pile d'appels

[toggle](#)[reset](#)

Évolution de la pile lors du calcul de  $F(3)$  :

$f(2)$	$= 1$
$f(3)$	$= f(2) + f(1)$



# Explosion de la pile d'appels

[toggle](#)[reset](#)

Évolution de la pile lors du calcul de  $F(3)$  :

$f(1)$
$f(2) = 1$
$f(3) = f(2) + f(1)$



# Explosion de la pile d'appels

[toggle](#)[reset](#)

Évolution de la pile lors du calcul de  $F(3)$  :

$f(1) = 1$
$f(2) = 1$
$f(3) = f(2) + f(1)$



# Explosion de la pile d'appels

[toggle](#)[reset](#)

Évolution de la pile lors du calcul de  $F(3)$  :

$f(3) = 2$



# Explosion de la pile d'appels

[toggle](#)[reset](#)

Évolution de la pile lors du calcul de  $F(3)$  :

$f(3) = 2$

- Traduction immédiate de la formule de récurrence





# Explosion de la pile d'appels

[toggle](#)[reset](#)

Évolution de la pile lors du calcul de  $F(3)$  :

$f(3) = 2$

- Traduction immédiate de la formule de récurrence

⇒ peu efficace dans ce cas



# Explosion de la pile d'appels

[toggle](#)[reset](#)

Évolution de la pile lors du calcul de  $F(3)$  :

$f(3) = 2$

- Traduction immédiate de la formule de récurrence
- ⇒ peu efficace dans ce cas
- Nombre d'appels à  $F$  en  $\Theta(2^n)$



# Explosion de la pile d'appels

[toggle](#)[reset](#)

Évolution de la pile lors du calcul de  $F(3)$  :

$f(3) = 2$

- Traduction immédiate de la formule de récurrence
- ⇒ peu efficace dans ce cas
- Nombre d'appels à  $F$  en  $\Theta(2^n)$

## Important

- Le nombre d'appels est limité par défaut, à 1000 appels.  
⇒ **RuntimeError : maximum recursion depth exceeded ...**



# Explosion de la pile d'appels

[toggle](#)[reset](#)

Évolution de la pile lors du calcul de  $F(3)$  :

$f(3) = 2$

- Traduction immédiate de la formule de récurrence

⇒ peu efficace dans ce cas

- Nombre d'appels à  $F$  en  $\Theta(2^n)$

## Important

- Le nombre d'appels est limité par défaut, à 1000 appels.  
⇒ **RuntimeError : maximum recursion depth exceeded ...**

- Exemple : Augmenter la taille à 1500 :

```
sys.setrecursionlimit(1500)
```



# Sommaire

## 1 Rappel

Paramètres formels/paramètres effectifs  
Portée de variable

## 2 Récessivité

Définition  
Pile d'appel  
Mécanisme des traitements  
Explosion combinatoire  
Conception d'algorithme récessif  
Exemples  
Notion de récessivité terminale



# Conception d'algorithme récursif

toggle

reset

- Découper l'algorithme en étapes



# Conception d'algorithme récursif

toggle

reset

- Découper l'algorithme en étapes
- Déterminer les règles de passage d'une étape à l'autre



# Conception d'algorithme récursif

toggle

reset

- Découper l'algorithme en étapes
  - Déterminer les règles de passage d'une étape à l'autre
- ⇒ l'étape  $n$  dépend de l'étape  $n - 1$  (éventuellement  $n - 2$ )





# Conception d'algorithme récursif

toggle

reset

- Découper l'algorithme en étapes
  - Déterminer les règles de passage d'une étape à l'autre
- ⇒ l'étape  $n$  dépend de l'étape  $n - 1$  (éventuellement  $n - 2$ )
- Déterminer les conditions d'arrêt



# Conception d'algorithme récursif

toggle

reset

- Découper l'algorithme en étapes
  - Déterminer les règles de passage d'une étape à l'autre
- ⇒ l'étape  $n$  dépend de l'étape  $n - 1$  (éventuellement  $n - 2$ )
- Déterminer les conditions d'arrêt



# Conception d'algorithme récursif

toggle

reset

- Découper l'algorithme en étapes
  - Déterminer les règles de passage d'une étape à l'autre
- ⇒ l'étape  $n$  dépend de l'étape  $n - 1$  (éventuellement  $n - 2$ )
- Déterminer les conditions d'arrêt

## Remarque

Tout algorithme récursif peut s'écrire de manière itérative, et réciproquement.



# Sommaire

## 1 Rappel

Paramètres formels/paramètres effectifs

Portée de variable

## 2 Réversivité

Définition

Pile d'appel

Mécanisme des traitements

Explosion combinatoire

Conception d'algorithme récursif

**Exemples**

Notion de réversivité terminale



# Recherche par dichotomie

toggle

reset

- Recherche d'un élément dans un tableau trié



# Recherche

par

dichotomie

toggle

reset

- Recherche d'un élément dans un tableau trié
- Principe :



# Recherche par dichotomie

toggle

reset

- Recherche d'un élément dans un tableau trié
- Principe :
  - comparer l'élément recherché avec le milieu du tableau



# Recherche par dichotomie

toggle

reset

- Recherche d'un élément dans un tableau trié
- Principe :
  - comparer l'élément recherché avec le milieu du tableau
  - si  $>$  : recherche dans le tableau  $\Leftrightarrow$  recherche dans la partie droite





# Recherche par dichotomie

toggle

reset

- Recherche d'un élément dans un tableau trié
- Principe :
  - comparer l'élément recherché avec le milieu du tableau
  - si  $>$  : recherche dans le tableau  $\Leftrightarrow$  recherche dans la partie droite
  - si  $<$  : recherche dans le tableau  $\Leftrightarrow$  recherche dans la partie gauche



# Recherche par dichotomie

toggle

reset

- Recherche d'un élément dans un tableau trié
- Principe :
  - comparer l'élément recherché avec le milieu du tableau
  - si  $>$  : recherche dans le tableau  $\Leftrightarrow$  recherche dans la partie droite
  - si  $<$  : recherche dans le tableau  $\Leftrightarrow$  recherche dans la partie gauche
  - si  $=$  : élément trouvé (condition d'arrêt)



# Recherche par dichotomie

toggle

reset

- Recherche d'un élément dans un tableau trié
- Principe :
  - comparer l'élément recherché avec le milieu du tableau
  - si  $>$  : recherche dans le tableau  $\Leftrightarrow$  recherche dans la partie droite
  - si  $<$  : recherche dans le tableau  $\Leftrightarrow$  recherche dans la partie gauche
  - si  $=$  : élément trouvé (condition d'arrêt)
  - autre condition d'arrêt : taille du tableau  $\leq 1$



# Recherche par dichotomie

toggle

reset

```
def rech(tab, val, deb, fin):  
    n = (deb + fin)//2
```



# Recherche par dichotomie

toggle

reset

```
def rech(tab, val, deb, fin):  
    n = (deb + fin)//2  
    if tab[n] == val:  
        return True
```



Recherche

par

dichotomie

toggle

reset

```
def rech(tab, val, deb, fin):  
    n = (deb + fin)//2  
    if tab[n] == val:  
        return True  
    elif deb >= fin :  
        return False
```



```
def rech(tab, val, deb, fin):  
    n = (deb + fin)//2  
    if tab[n] == val:  
        return True  
    elif deb >= fin :  
        return False  
    elif tab[n] > val:  
        return rech(tab, val, deb, n-1)  
    else:  
        return rech(tab, val, n+1, fin)
```



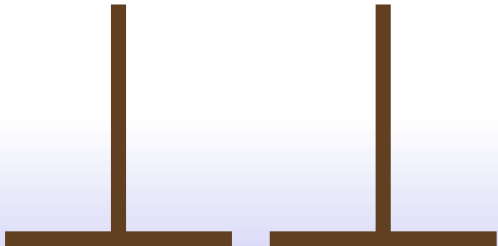
# Tours de Hanoï

toggle

reset

Principe :

- Disques empilés : tour
- Ne jamais empiler un disque sur un disque plus petit
- Déplacer un seul disque à la fois







# Tours de Hanoï : résolution

toggle

reset

- Résolution par une fonction récursive
- Étapes de l'algorithme : hauteur de la tour
- Hauteur 0 : évident
- Récurrence :
  - on suppose savoir déplacer une tour de hauteur  $h - 1$
  - on veut déplacer une tour de hauteur  $h$  de A vers B
  - déplacer les  $h - 1$  premiers éléments de A vers C
  - déplacer l'élément restant de A vers B
  - déplacer les  $h - 1$  premiers éléments de C vers B



# Tours de Hanoï : algorithme

toggle

reset

---

**Procédure** hanoi(entier n, entier source, entier dest, entier tmp)

```
/* n : hauteur de la tour */
/* source, dest, tmp : position d'origine, finale et
   intermédiaire de la tour à déplacer */
si  $n > 0$  alors
    | hanoi (n-1, source, tmp, dest) ;
    | déplacer(source, dest) ;
    | hanoi (n-1, tmp, dest, source) ;
fin
```

---



# Étude de l'algorithme tours de Hanoï

toggle

reset

$C(n)$  : nombre d'opération pour déplacer une tour de hauteur  $n$



# Étude de l'algorithme tours de Hanoï

toggle

reset

$C(n)$  : nombre d'opération pour déplacer une tour de hauteur  $n$

$$\begin{cases} C(n+1) = 2C(n) + 1 \\ C(0) = 0 \end{cases}$$



# Étude de l'algorithme tours de Hanoï

toggle

reset

$C(n)$  : nombre d'opération pour déplacer une tour de hauteur  $n$

$$\begin{cases} C(n+1) = 2C(n) + 1 \\ C(0) = 0 \end{cases}$$

Résolution :  $C(n) = 2^n - 1$



# Étude de l'algorithme tours de Hanoï

[toggle](#)[reset](#)

$C(n)$  : nombre d'opération pour déplacer une tour de hauteur  $n$

$$\begin{cases} C(n+1) = 2C(n) + 1 \\ C(0) = 0 \end{cases}$$

Résolution :  $C(n) = 2^n - 1$

Légende des tours de Hanoï : dans un temple Bouddhiste, des moines ont reçu pour mission de déplacer une tour de Hanoï de 64 disques. Lorsqu'ils l'auront déplacée, le monde tombera en poussière.



# Étude de l'algorithme tours de Hanoï

toggle

reset

$C(n)$  : nombre d'opération pour déplacer une tour de hauteur  $n$

$$\begin{cases} C(n+1) = 2C(n) + 1 \\ C(0) = 0 \end{cases}$$

Résolution :  $C(n) = 2^n - 1$

Légende des tours de Hanoï : dans un temple Bouddhiste, des moines ont reçu pour mission de déplacer une tour de Hanoï de 64 disques. Lorsqu'ils l'auront déplacée, le monde tombera en poussière.

$$2^{64} - 1 = 18\,446\,744\,073\,709\,551\,615$$

Un déplacement par seconde  $\rightsquigarrow$  580 milliards d'années



---

**Procédure** triSeg(tableau\_entier tab, entier debut, entier fin)

---

si *debut* < *fin* alors

|





---

**Procédure** triSeg(tableau\_entier tab, entier debut, entier fin)

---

si *debut* < *fin* alors

    choisir élément pivot *p* entre debut et fin ;



---

**Procédure** triSeg(tableau\_entier tab, entier debut, entier fin)

---

si *debut* < *fin* alors

    choisir élément pivot  $p$  entre debut et fin ;  
    placer pivot en  $i$ ,  $\leq$  pivot avant,  $\geq$  pivot après ;



---

**Procédure** triSeg(tableau\_entier tab, entier debut, entier fin)

---

**si** *debut* < *fin* **alors**

    choisir élément pivot  $p$  entre debut et fin ;  
    placer pivot en  $i$ ,  $\leq$  pivot avant,  $\geq$  pivot après ;  
    triSeg (tab, deb, i-1) ;  
    triSeg (tab, i+1, fin) ;

**fin**

---



---

**Procédure** triSeg(tableau\_entier tab, entier debut, entier fin)

---

**si** *debut* < *fin* **alors**

**si** *fin* − *debut* ≤ 1 // cas particulier : 2 éléments à trier

**alors**

**si** *tab*[*debut*] > *tab*[*fin*] **alors**

            permuter *tab*[*debut*], *tab*[*fin*] ;

**fin**

**sinon**

        choisir élément pivot *p* entre *debut* et *fin* ;

        placer pivot en *i*, ≤ pivot avant, ≥ pivot après ;

        triSeg (*tab*, *deb*, *i*-1) ;

        triSeg (*tab*, *i*+1, *fin*) ;

**fin**

**fin**

---



# Sommaire

## 1 Rappel

Paramètres formels/paramètres effectifs

Portée de variable

## 2 Réversivité

Définition

Pile d'appel

Mécanisme des traitements

Explosion combinatoire

Conception d'algorithme récursif

Exemples

Notion de réversivité terminale



# Récurtivité terminale

toggle

reset

- A chaque appel récursif : empilement de données



# Récurtivité terminale

toggle

reset

- A chaque appel récursif : empilement de données
- ⇒ limite au nombre d'appels possibles



# Récurtivité terminale

toggle

reset

- A chaque appel récursif : empilement de données
- ⇒ limite au nombre d'appels possibles
- Solution : récursivité terminale





# Récurtivité terminale

toggle

reset

- A chaque appel récursif : empilement de données
- ⇒ limite au nombre d'appels possibles
- Solution : récursivité terminale

## Définition (Récursivité terminale)

Une fonction est dite récursive terminale s'il n'y a aucune opération sur ses appels récursifs.



# Réversivité terminale

toggle

reset

- A chaque appel récursif : empilement de données
- ⇒ limite au nombre d'appels possibles
- Solution : récursivité terminale

## Définition (Récursivité terminale)

Une fonction est dite récursive terminale s'il n'y a aucune opération sur ses appels récursifs.

## Exemple (Fonction récursive non terminale)

Factorielle :

```
return n*fact(n-1);
```



# Écriture de fonction récursive terminale

toggle

reset

- Idée générale : utiliser un accumulateur
- Paramètre qui contient le résultat intermédiaire

## Exemple (Factorielle récursive terminale)

```
def fact(int n, int acc):  
    if n==0 :  
        return acc  
    else:  
        return fact(n-1, n*acc)
```



Appel :

```
fact(4, 1)
```

Si le langage sait optimiser la récursivité terminale, pas d'empilement d'appels  $\Rightarrow$  Modification des valeurs dans la pile.

```
fact(4, 1);
```

acc	1
n	4



Appel :

```
fact(4, 1)
```

Si le langage sait optimiser la récursivité terminale, pas d'empilement d'appels  $\Rightarrow$  Modification des valeurs dans la pile.

```
fact(3, 4);
```

acc	4
n	3



Appel :

```
fact(4, 1)
```

Si le langage sait optimiser la récursivité terminale, pas d'empilement d'appels  $\Rightarrow$  Modification des valeurs dans la pile.

```
fact(2, 12);
```

acc	12
n	2



Appel :

```
fact(4, 1)
```

Si le langage sait optimiser la récursivité terminale, pas d'empilement d'appels  $\Rightarrow$  Modification des valeurs dans la pile.

```
fact(1, 24);
```

acc	24
n	1



Appel :

```
fact(4, 1)
```

Si le langage sait optimiser la récursivité terminale, pas d'empilement d'appels  $\Rightarrow$  Modification des valeurs dans la pile.

```
fact(0, 24);
```

acc	24
n	0





Appel :

```
fact(4, 1)
```

Si le langage sait optimiser la récursivité terminale, pas d'empilement d'appels  $\Rightarrow$  Modification des valeurs dans la pile.

```
fact(0, 24);
```

acc	24
n	0

### Remarque

Python n'optimise pas la récursivité terminale