

# Récurtivité

## I3 - Algorithmique et programmation

Nicolas Delestre

# Plan

- 1 Introduction
- 2 Comment écrire un algorithme récursif?
- 3 Quelques exemples
  - Les tours de Hanoï
  - Remplir une zone graphique
  - Évaluation d'une expression arithmétique
- 4 Conclusion

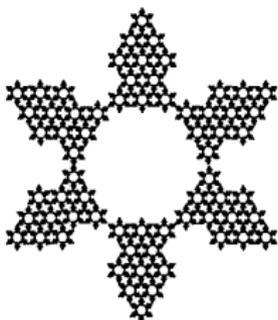
# Introduction

## Définition

Une entité est récursive lorsqu'on l'utilise pour la définir



Drawing Hands, Escher (1948)



Made with BRAZL FRACTAL BUILDER - FREEDWARE  
<http://www.geocities.com/CapeCanaveral/Lab/1837>



[http://www.russie.net/russie/art\\_matriochka.htm](http://www.russie.net/russie/art_matriochka.htm)

# Exemples 1 / 2

## Factorielle

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

## Suite de fibonacci

$$\begin{cases} F(0) = 0 \\ F(1) = 1 \\ F(n) = F(n-1) + F(n-2), n > 1 \end{cases}$$

## Poupée russe

Une poupée russe est

- une poupée “pleine”
- une poupée “vide” contenant une poupée russe

# Exemples 2 / 2

## Factorielle

**fonction** fact (n : Naturel) : Naturel

**debut**

**si** n=0 ou n=1 **alors**

**retourner** 1

**sinon**

**retourner** n\*fact(n-1)

**finsi**

**fin**

# Réversivité terminale

## Définition

L'appel récursif est la dernière instruction et elle est isolée

## plus(a,b)

**fonction** plus (a,b : **Naturel**) : naturel

**debut**

**si** b=0 **alors**

**retourner** a

**sinon**

**retourner** plus(a+1,b-1)

**finsi**

**fin**

plus(4,2)=plus(5,1)=plus(6,0)=6

# Récurtivité non terminale

## Définition

L'appel récursif n'est pas la dernière instruction et/ou elle n'est pas isolée (fait partie d'une expression)

## plus(a,b)

**fonction** plus (a,b : **Naturel**) : naturel

**debut**

**si** b=0 **alors**

**retourner** a

**sinon**

**retourner** 1+plus(a,b-1)

**finsi**

**fin**

$\text{plus}(4,2) = 1 + \text{plus}(4,1) = 1 + 1 + \text{plus}(4,0) = 1 + 1 + 4 = 6$

# Méthode

Pour écrire un algorithme récursif il faut analyser le problème pour :

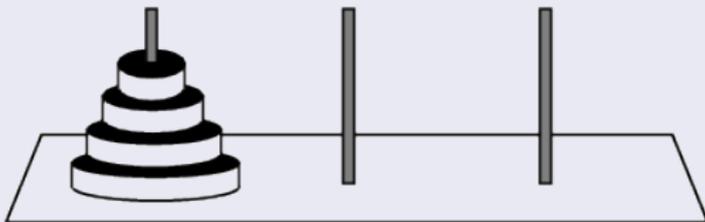
- identifier le ou les cas particuliers
- identifier le cas général qui effectue la récursion

## Surtout

Lorsque l'on écrit un algorithme récursif, lors de l'appel récursif, on se positionne en tant qu'utilisateur de l'algorithme : on considère donc que le problème est résolu

# Les tours de Hanoi 1 / 4

## Présentation



Les tours de hanoi est un jeu solitaire dont l'objectif est de déplacer les disques qui se trouvent sur une tour (par exemple ici la première tour, celle la plus à gauche) vers une autre tour (par exemple la dernière, celle la plus à droite) en suivant les règles suivantes :

- on ne peut déplacer que le disque se trouvant au sommet d'une tour ;
- on ne peut déplacer qu'un seul disque à la fois ;
- un disque ne peut pas être posé sur un disque plus petit.

# Les tours de Hanoi 2 / 4

## Opérations disponibles

**procédure** dépilerTour (**E/S** t : TourDeHanoi, **S** d : Disque)

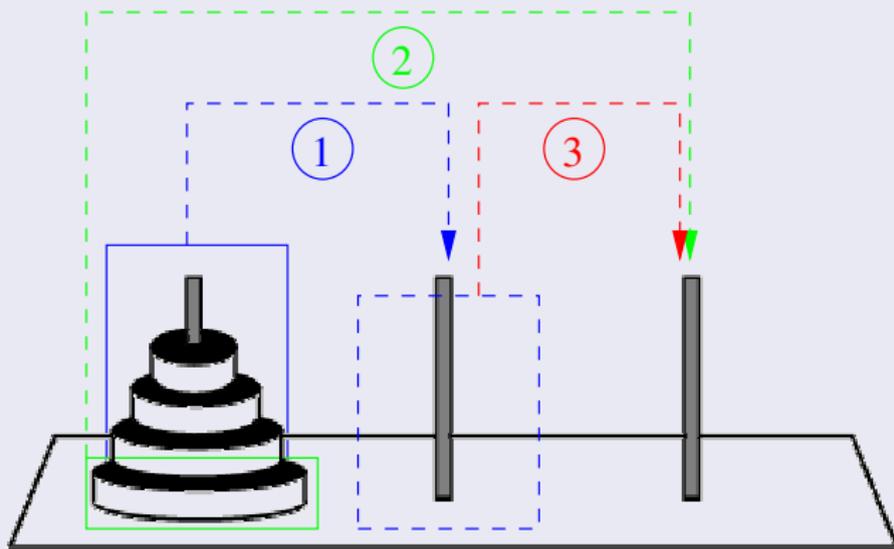
**procédure** empilerTour (**E/S** t : TourDeHanoi, **E** d : Disque)

## Objectif

**procédure** résoudreToursDeHanoi (**E** nbDisquesADeplacer : **Naturel**,  
**E/S** source, destination, intermediaire : TourDeHanoi)

# Les tours de Hanoi 3 / 4

## Analyse du problème



# Les tours de Hanoi 4 / 4

## Solution

**procédure** résoudreToursDeHanoi (**E** nbDisquesADeplacer : **Naturel**, **E/S** source, destination, intermediaire : TourDeHanoi)

**Déclaration** d : Disque

**debut**

**si** nbDisquesADeplacer > 0 **alors**

    résoudreToursDeHanoi(nbDisquesADeplacer-1, source, intermediaire, destination)

    depiler(source,d)

    empiler(destination,d)

    résoudreToursDeHanoi(nbDisquesADeplacer-1, intermediaire, destination, source)

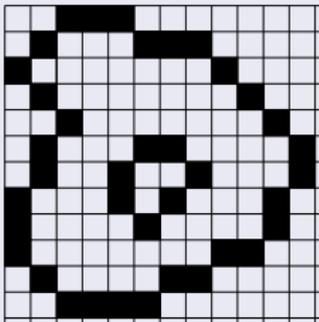
**finsi**

**fin**

# Remplir une zone graphique 1 / 5

## Présentation

- Un écran graphique est un quadrillage
- Chaque intersection de ce quadrillage est un pixel qui peut être colorisé



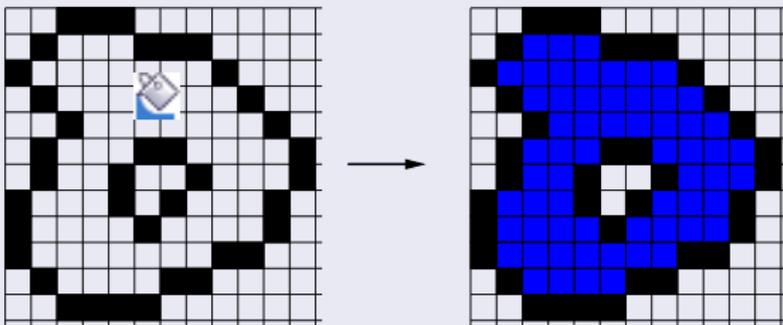
## Opérations disponibles

- **procédure** fixerCouleurPixel (**E/S** e : Ecran, **E** x,y : **Naturel**, c : Couleur)
- **fonction** obtenirCouleurPixel (e : Ecran, x,y : **Naturel**) : Couleur

# Remplir une zone graphique 2 / 5

## Objectif

- Proposer le corps de la procédure suivante qui permet de remplir une zone
  - **procédure** remplir (**E/S** e : Ecran, **E** x,y : **Naturel**, ancienneCouleur, nouvelleCouleur : Couleur)



# Remplir une zone graphique 3 / 5

## Analyse du problème

- Remplir une zone consiste à **changer** la couleur de certains pixels en commençant par celui qui est donné :
  - Si le pixel de coordonnée  $(x, y)$  est d'une couleur différente de *ancienneCouleur*
    - **Ne rien faire**
  - Si le pixel de coordonnée  $(x, y)$  est de la même couleur que *ancienneCouleur*
    - Changer la couleur de ce pixel
    - Tenter de changer la couleur (**remplir**) des points qui se trouvent autour

# Remplir une zone graphique 4 / 5

## Solution

**procédure** remplir (**E/S** e : Ecran, **E** x,y : **Naturel**, ancienneCouleur, nouvelleCouleur : Couleur)

**debut**

**si** obtenirCouleurPixel(e,x,y)=ancienneCouleur **alors**  
        fixerCouleurPixel(e,x,y,nouvelleCouleur)  
        remplir(e,x,y-1,ancienneCouleur,nouvelleCouleur)  
        remplir(e,x,y+1,ancienneCouleur,nouvelleCouleur)  
        remplir(e,x-1,y,ancienneCouleur,nouvelleCouleur)  
        remplir(e,x+1,y,ancienneCouleur,nouvelleCouleur)

**finsi**

**fin**

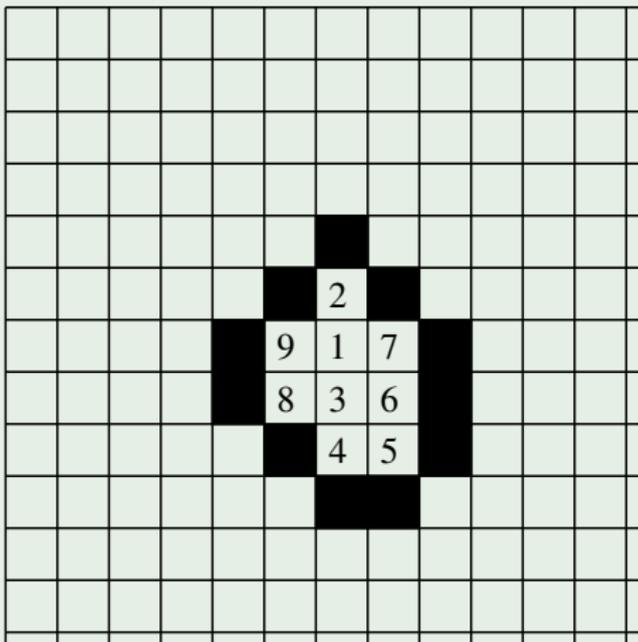
## Note

On pourrait améliorer l'algorithme en vérifiant qu'on ne "sort" pas de l'écran

## Remplir une zone graphique 5 / 5

## Exemple d'ordre de changements de couleur des pixels

On considère que le (0,0) est en haut à gauche :



## Évaluation d'une expression arithmétique 1 / 5

## Présentation

- Il y a plusieurs façon de noter une expression arithmétique
  - **Infixe** :  $2*(3+5)$
  - **Préfixe (ou notation polonaise)** :  $* 2 + 3 5$
  - **Postfixe (ou notation polonaise inversée)** :  $3 5 + 2 *$
- En s'inspirant de la notation préfixe on peut représenter une expression arithmétique à l'aide d'un tableau tel que la *i*ème case peut contenir :
  - un nombre
  - un opérateur et dans ce cas les opérandes sont à la position  $2i$  et  $2i + 1$

*	2	+			3	5
---	---	---	--	--	---	---

# Évaluation d'une expression arithmétique 2 / 5

## Objectif

- En supposant que l'on ait :
  - **Type** Expression = **Tableau**[1..MAX] de Terme
  - **Type** Operateur = {addition,soustraction,multiplication,division}
  - **fonction** estUneOperation (t : Terme) : **Booleen**
  - **fonction** obtenirOperation (t : Terme) : Operateur
  - **fonction** obtenirNombre (t : Terme) : **Reel**
- Donner le corps de la fonction suivante qui calcule la valeur d'une expression que l'on sait correctement formée :
  - **fonction** evaluer (e : Expression) : **Reel**

# Évaluation d'une expression arithmétique 3 / 5

## Analyse du problème

- Une **expression arithmétique** est :
  - soit un nombre,
  - soit une opération composée d'un opérateur et de deux opérandes qui sont des **expressions arithmétiques**
- **Évaluer** une expression arithmétique :
  - Si c'est un nombre, sa valeur est la valeur de ce nombre
  - Si c'est une opération, sa valeur est le calcul de cette opération en **évaluant** ses deux opérandes
- Évaluer une expression arithmétique revient donc à évaluer le contenu de la première case du tableau

## Évaluation d'une expression arithmétique 4 / 5

## Solution

```
fonction evaluer (e : Expression) : Reel  
debut  
    retourner evaluerRécursivement(e,1)  
fin
```

## Évaluation d'une expression arithmétique 5 / 5

## Solution

**fonction** evaluerRekursivement (e : Expression, indice : **Naturel**) : **Reel**

**Déclaration** v1,v2 : **Reel**

**debut**

**si** non estUneOperation(e[indice]) **alors**  
    **retourner** obtenirNombre(e[indice])

**sinon**

v1 ← evaluerRekursivement(e,2\*indice)

v2 ← evaluerRekursivement(e,2\*indice+1)

**cas où** obtenirOperation(e[indice]) **vaut**

*addition* : **retourner** v1+v2

*soustraction* : **retourner** v1-v2

*multiplication* : **retourner** v1\*v2

*division* : **retourner** v1/v2

**fincas**

**finsi**

**fin**

# Conclusion...

## En conclusion

- Les algorithmes récursifs sont simples (c'est simplement une autre façon de penser)
- Les algorithmes récursifs permettent de résoudre des problèmes complexes
- Il existe deux types de récursivités :
  - terminale, qui algorithmiquement peuvent être transformée en algorithme non récursif
  - non terminale
- Les algorithmes récursifs sont le plus souvent plus gourmands en ressource que leurs équivalents itératifs