

# Programmation Impérative II

## Fonction récursive

[minh-anh.tran@u-pec.fr](mailto:minh-anh.tran@u-pec.fr)

# Fonction récursive

- Récursivité
- Exemple: Factoriel
- Fonction récursive vs. Fonction itérative
- Algorithme de tri par sélection
- Recherche dichotomique

# Récurtivité

## **Traitement récursif**

Faire un traitement identique sur des données différentes jusqu'à la *condition de terminaison*

## **Fonction récursive**

fonction qui appelle elle-même si la condition de terminaison n'est pas vérifiée

pas d'initialisation des variables locales

initialisation et transmission des valeurs

par l'intermédiaire des paramètres de la fonction

Fact(n)=Fact(n-1)\*n si n > 1  
Fact(1)=1

## Exemple: Factoriel

Calculer  $\text{Fact}(n) = 1 * 2 * \dots * n$

### Fonction réursive

```
int Fact (int i)
{
    if (i == 1) return (1);
    else return (i * Fact (i-1));
}
```

Premier appel dans le programme principal

```
printf ("4! = %d\n", Fact (4));
```

# Exemple: Factoriel

## Fonction récursive

```
int Fact (int i)
{
    if (i == 1) return (1);
    else return (i * Fact (i-1));
}
```

## Premier appel

```
printf ("4! = %d\n", Fact (4));
```

## Les appels pour **Fact(4)**

- 1-  $i=4$   $\text{Fact}(4) = 4 * \text{Fact}(3)$   
4-  $\text{return}(4 * 6 = 24)$   
dernière valeur retournée
- 2-  $i=3$   $\text{Fact}(3) = 3 * \text{Fact}(2)$   
3-  $\text{return}(3 * 2 = 6)$
- 3-  $i=2$   $\text{Fact}(2) = 2 * \text{Fact}(1)$   
2-  $\text{return}(2 * 1 = 2)$
- 4-  $i=1$  condition de terminaison  
1-  $\text{return}(1)$

# Fonction récursive vs. fonction itérative

## Fonction itérative

```
int Fact_iter (int N)
{
    int j = 1, resultat = 1;
    while (j < N)
    { j++;
      resultat = resultat * j; }
    return (resultat);
}
```

phase d'initialisation:  
par les paramètres de  
fonction

while : appels récursifs

# Algorithme de tri par sélection

Problème. Trier un tableau  $T$  de taille  $n$ :  
 $T[0], T[1], \dots T[n-1]$

## Tri par sélection

On trouve le plus petit élément, on le place  
On continue avec le second plus petit, etc.

## Implémentation

- tri itératif
- tri récursif

# Tri itératif par sélection

```
void tri_select_iter (int T[], int n)
{
    int i, j, k, aux;
    for (i=0; i<n-1; i++)
    {
        k=i;
        for (j=i+1; j<=n-1; j++)
        {
            if (T[j] < T[k])
                {k = j;}
        }
        aux=T[i]; T[i]=T[k]; T[k]=aux;
    }
}
```

Pour un tableau T de taille n,  
trier tous ses éléments  
T[0], T[1], ... T[n-1]

Trouver k: l'indice du plus  
petit élément d'entre  
T[i], T[i+1], ... T[n-1]

Echanger T[i] et T[k]

# Algorithme de tri par sélection

```
void triselectit(int T[], int n)
{int i,k,j,aux;
  for (i=0; i<n-1;i++)
    {k=i;
      for (j=i+1; j<=n-1;j++)    if (T[j] <T[k]) k=j;
      aux=T[i]; T[i]=T[k]; T[k]=aux;
    }
}
main()
{ int T[6],i;
  for (i=0;i<6;i++) scanf("%d",&T[i]);
  triselectit( T,6);
  printf("RESULTAT\n");
  for (i=0;i<6;i++) printf("%5d",T[i]);
}
```

# Tri récursif par sélection

```
void tri_select_rec (int i, int T[], int n)
{
    int j, k, aux;
    if (i < n-1)
    {
        k=i;
        for (j=i+1; j<=n-1; j++)
        {
            if (T[j] < T[k]) { k=j; }
        }
        aux=T[i]; T[i]=T[k]; T[k]=aux;

        tri_select_rec (i+1, T, n);
    }
}
```

Pour un tableau T de taille n,  
trier les éléments suivants  
T[i], T[i+1], ... T[n-1]

Trouver k: la position du  
plus petit élément d'entre  
T[i], T[i+1], ... T[n-1]

Echanger T[i] et T[k]

Appel récursif

# Algorithme de tri par sélection

```
void tri_select_rec (int i, int T[], int n)
{
    int j, k, aux;
    if (i == n-1) {}
    else
    {k=i;
    for (j=i+1; j<=n-1;j++)    if (T[j] <T[k]) k=j;
    aux=T[i]; T[i]=T[k]; T[k]=aux;
    tri_select_rec(i+1,T,n);    }
}
main()
{ int T[6],i;
  for (i=0;i<6;i++) scanf("%d",&T[i]);
  triselrec( 0,T,6);
  printf("RESULTAT\n");
```

## Diviser pour Conquérir

- 1- Diviser le problème en sous-problèmes de taille plus petite
- 2- Trouver des solutions des sous-problèmes
- 3- Trouver la solution globale à partir des sous-solutions

Il est possible de simplifier la solution de certains problèmes par cette approche

# Recherche dichotomique

Paramètres d'entrée :

Tableau **T** (éléments sont ordonnés)

$$T[0] < T[1] < \dots < T[n]$$

**X**: élément à chercher dans le tableau

Sous-problème : chercher **X** dans le sous-tableau

$$T[g] < T[g+1] < \dots < T[d]$$

**g**: indice du premier élément

**d**: indice du dernier élément

# Recherche dichotomique

***Dicho(T,g,d,X)***

**si**  $(g > d)$  **alors** X n'est pas dans T

**sinon** Diviser le tableau T(g,d) en 2

T(g,m-1) et T(m+1,d) où  $m = (g+d)/2$

**si**  $(X = T[m])$  **alors** trouvé

**sinon si**  $(X < T[m])$  **alors** chercher dans le 1er

**sinon** chercher dans le 2ème

```

int dicho (int T[], int g, int d, int X)
{
    int m;
    if (g <= d)
        {
            m = (g+d)/2;
            if (X==T[m]) return (m);
            else
                if (X<T[m]) return (dicho(T,g,m-1,X));
                else return (dicho(T,m+1,d,X));
        }
    else return (-1);
}

```

```

int main(void)
{
    int T[6], i;
    for (i=0; i<=5; i++) scanf("%d",&T[i]);
    printf("%d\n", dicho(T,0,5,12));
}

```

```
int dicho (int T[], int g, int d, int X)
```

```
{  
    int m;  
    if (g <= d)  
    {  
        m = (g + d) / 2;  
        if (X == T[m])  
        {  
            return (m);  
        }  
        else  
        {
```

```
            if (X < T[m])
```

```
            {
```

```
                return (dicho(T, g, m-1, X));
```

```
            }
```

```
            else
```

```
            {
```

```
                return (dicho(T, m+1, d, X));
```

```
            }
```

```
        }
```

```
    }
```

```
    else return (-1);
```

```
}
```

Une bonne habitude:

Mettre des parenthèses {}  
après chaque

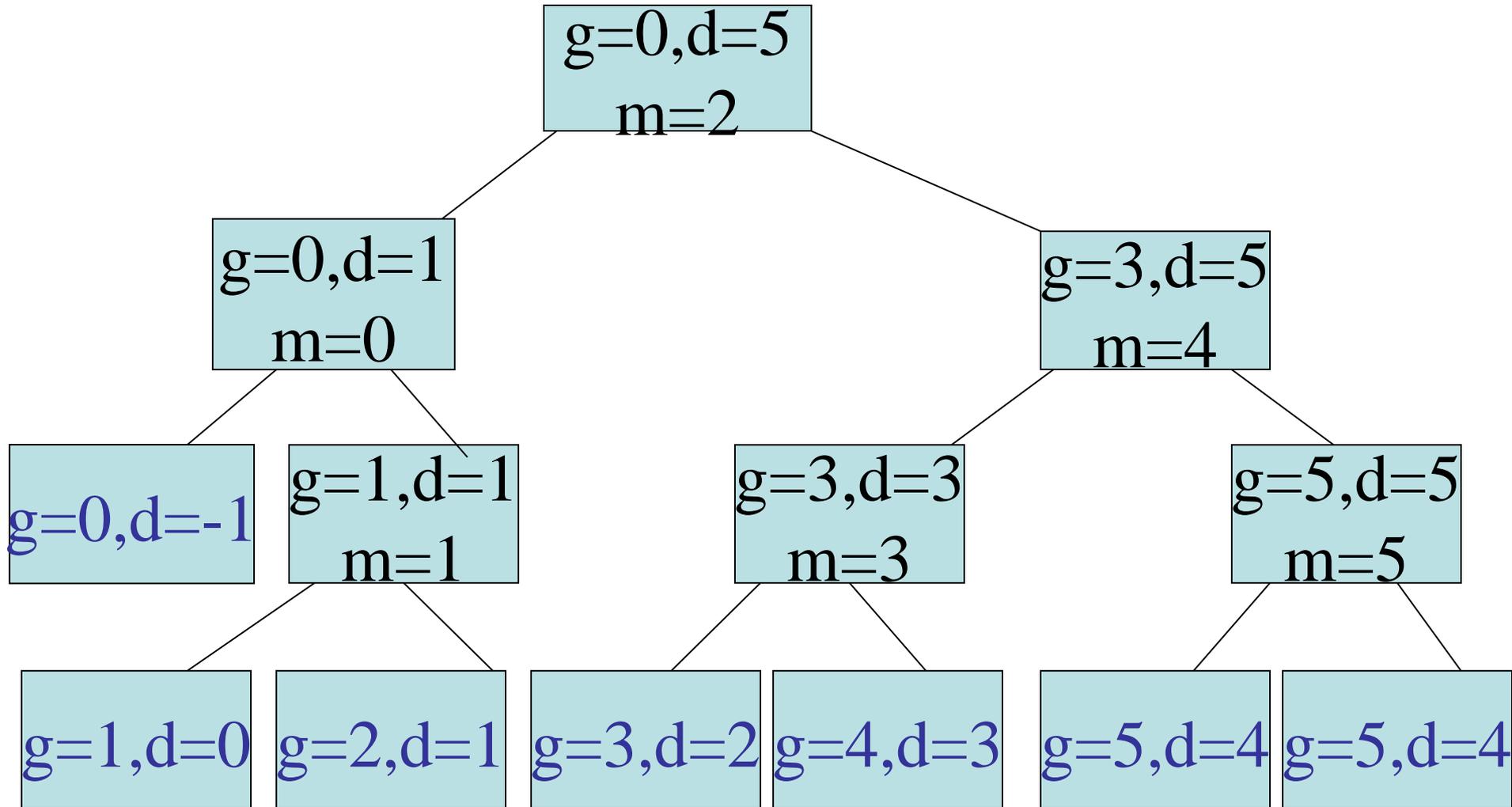
if else for while

même s'il y a une seule  
instruction qui suit

Bien !

Pas bien !

# Les appels pour un tableau de taille 6



## Recherche dichotomique

Nombre de comparaisons  $(T[m] == X)$   
dans le pire des cas  
*si  $X$  n'est pas dans  $T$*

Recherche dichotomique = 3

Recherche séquentielle = 5

## Recherche dichotomique

Nombre de comparaisons  $(T[m]==X)$   
dans le pire des cas  
*si  $X$  n'est pas dans  $T$*

Ce nombre est de l'ordre  $\log_2(\text{taille de } X)$