

## Application

Ecrire un algorithme qui permet de tester la validité d'une date saisie sous la forme de jour, mois et année

### Solution

**ALGORITHME** Validité\_Date

**VAR**

J,M,A: entier

**DEBUT**

Ecrire ("Donnez la date :") Lire (J,M,A)

Si ( (j<1 ou j>31) ou (M<1 ou M>12) ou ( A<0))

Alors Ecrire(" date non valide ")

Sinon

Selon M faire

1,3,5,7,8,10,12 : Ecrire (" date valide ")

4,6,9,11 : Si (j=31) Alors Ecrire (" date non valide ")

Sinon Ecrire (" date valide ")

FinsSi

2 : Si ((j<29) ou ( j=29 et A mod 4 =0 et A mod 100 <>0))

Alors Ecrire (" date valide ")

Sinon Ecrire (" date non valide ")

FinSi

FinSelon

FinSi

**FIN**

- Exemple

- Ecrire un algorithme qui permet de calculer

et afficher le PGCD de 2 entiers a et b

- Présentation informelle

Soient a, b deux entiers positifs (a>b).

Soient

q le quotient et

r le reste de la

division entière de a par b.

Alors  $\text{pgcd}(a,b) = \text{pgcd}(b,r)$

Exemple

$\text{pgcd}(105,30)=\text{pgcd}(30,15)=\text{pgcd}(15,0)=15$

- **Solution**

```

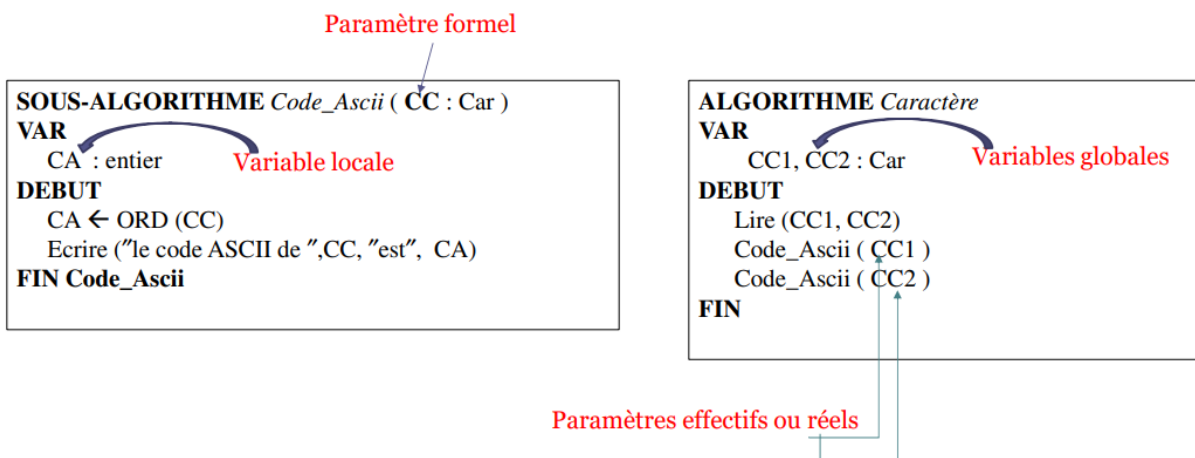
ALGORITHME PGCD
VAR
    a, b, P : entier
DEBUT
    Ecrire ("Donnez les 2 entiers :")
    Lire (a, b)
    // permutation si nécessaire
    si (a < b) alors
        a ← a + b
        b ← a - b
        a ← a - b
    finsi

    tant que ( b <> 0) faire
        r ← a mod b
        a ← b
        b ← r
    Fin Faire
    p ← a
    Ecrire (" Le pgcd est ", p )

FIN

```

## Paramètres formels / Paramètres effectifs



- Exemple

- calculer la combinaison P parmi N donnée par la formule  $\frac{n!}{p!(n-p)!}$

```

FUNCTION Fact ( X : entier ) : entier
VAR
    i , F : entier
DEBUT
    F ← 1
    POUR i de 2 à X FAIRE
        F ← F * i
    FIN FAIRE
    Retourner F
FIN Fact

```

```

ALGORITHME Combinaison
VAR
    N,P,C: entier
DEBUT
    Lire (N,P)

    C ← Fact(N)/(Fact(P)*Fact (N-P))

    Ecrire ("le résultat est : ", C )
FIN

```

- Exemple : Donnez la trace de l'algorithme X

```

ALGORITHME X
VAR
    N, P, Q : entier
DEBUT
    N ← 2
    P ← 2
    Q ← 2
    Calculer (N, P, Q)
    Ecrire (N, P, Q)
FIN

```

```

PROCEDURE Calculer (  ENTREE A : entier ;
                        SORTIE B : entier ;
                        E/S C : entier )
DEBUT
    A ← A-1
    B ← A + 5
    C ← C * 3
    Ecrire (A, B, C)
FIN Calculer

```

- Ecrire un sous algorithme permettant de déterminer le plus grand élément parmi les éléments d'un tableau T de N entiers, ainsi que son rang (position)

```

Procédure MAXIMUM (Entrée T : tableau [1..30] d'entier, N : entier, Sortie max : entier, pos : entier)
Var
    i : entier
Début
    // calcul du max et de sa position
    pos ← 1
    pour i de 2 à N faire
        Si T [ i ] > T[pos] alors
            pos ← i
        FinSi
    FinFaire
    max ← T [pos]
Fin MAXIMUM

```

- Ecrire un algorithme permettant de remplir une matrice
  - Ligne par ligne
  - Colonne par colonne

Algorithme Remplissage ligne\_par\_ligne

**VAR**

M : tableau [1..100, 1..50] d'entier

i, j, L, C : entier

Début

Répéter

    Ecrire(" donnez le nombre de lignes ")

    Lire(L)

Jusqu'à ( L >= 1 et L <= 100)

Répéter

    Ecrire(" donnez le nombre de colonnes ")

    Lire(C)

Jusqu'à ( C >= 1 et C <= 50)

// remplissage ligne par ligne

Pour i de 1 à L faire

    Pour j de 1 à C faire

        Ecrire(" donnez l'élément ", i, j)

        lire(M[i, j])

    Fin faire

Fin faire

Fin

- Ecrire un algorithme permettant de remplir une matrice
  - Ligne par ligne
  - Colonne par colonne

Algorithme Remplissage colonne\_par\_colonne

**VAR**

M : tableau [1..100, 1..50] d'entier

i, j, L, C : entier

Début

Répéter

    Ecrire(" donnez le nombre de lignes ")

    Lire(L)

Jusqu'à ( L >= 1 et L <= 100)

Répéter

    Ecrire(" donnez le nombre de colonnes ")

    Lire(C)

Jusqu'à ( C >= 1 et C <= 50)

// remplissage colonne par colonne

Pour j de 1 à C faire

    Pour i de 1 à L faire

        Ecrire(" donnez l'élément ", i, j)

        lire(M[i, j])

    Fin faire

Fin faire

Fin

- Ecrire une fonction qui admet comme paramètres une matrice M de L x C réels et un indice de ligne i et qui retourne la somme des éléments de la i<sup>ème</sup> ligne de M

Fonction Somme\_Ligne (M: tableau [1..20, 1..30] de réel, C, i : entier) : réel

**VAR**

j : entier

S : réel

Début

    S ← 0

    pour j de 1 à C faire

        S ← S + M[i, j]

    Fin faire

retourner S

Fin Somme\_Ligne

# Tableaux de structures : Application

- **Application 4** : Sachant qu'un étudiant est caractérisé par son nom, son prénom, ses notes dans 10 matières, sa moyenne générale et sa date de naissance, écrire un algorithme qui permet de
  - Remplir un tableau de N étudiants ( $N \leq 30$ ) sachant que la moyenne doit être calculée à partir des moyennes des différentes matières (supposées de même coefficient)
  - Chercher le/les étudiants majeurs de la classes
  - Calculer la moyenne générale de la classe

**T**

nom	<input type="text"/>
prenom	<input type="text"/>
Notes	<input type="text"/> <input type="text"/> <input type="text"/> <input type="text"/> <input type="text"/> <input type="text"/> <input type="text"/> <input type="text"/> <input type="text"/> <input type="text"/>
DN	<div>j <input type="text"/></div> <div>m <input type="text"/></div> <div>a <input type="text"/></div>
moy	<input type="text"/>

...

## Application

### Algorithme Application4

#### TYPE

Date = Structure

j,m,a : entier

Fin Structure

Etudiant = Structure

nom : chaîne

prenom : chaîne

DN : Date

Notes : tableau [1..10] d'entier

moy : réel

Fin Structure

#### VAR

T : Tableau [1..30] de Etudiant

I,N : entier

J,S : entier // somme des notes d'un étudiant

max : reel // meilleure moyenne

SM : reel // somme des moyennes des étudiants

//pour le calcul de la moyenne générale de la classe

moyG : reel // moyenne générale de la classe

#### Début

// saisie de la taille de T

Répéter

ecrire(" donnez le nombre d'étudiants ")

lire(N)

Jusqu'à ( $N \geq 1$  et  $N \leq 30$ )

// remplissage de T

Pour i de 1 à N faire

ecrire(" donnez le nom et prénom ")

lire(T[i].nom, T[i].prenom)

ecrire(" donnez la date de naissance ")

lire(T[i].DN.j, T[i].DN.m, T[i].DN.a)

ecrire(" donnez les notes")

S ← 0

Pour j de 1 à 10 faire

ecrire(" matiere n° ", j)

lire(T[i].Notes[j])

S ← S + T[i].Notes[j]

Finfaire

T[i].moy ← S / 10

Fin Faire

// calcul de la meilleur moyenne de la classe

//et calcul de la somme des moyennes

Max ← T[1].moy

SM ← T[1].moy

Pour i de 2 à N faire

Si T[i].moy > max

alors max ← T[i].moy

FinSi

SM ← SM + T[i].moy

FinFaire

//Affichage des nom et prénoms de meilleurs étudiants

ecrire(" les meilleurs étudiants sont ")

Pour i de 1 à N faire

si T[i].moy = max

alors ecrite(T[i].nom, T[i].prenom)

finSi

FinFaire

// calcul de la moyenne générale de la classe

MG ← SM / N

ecrire(" la moyenne de la classe est ", MG)

Fin

# Tri par sélection : Réalisation en C

## Réalisation en C : Schéma 1

```
# define n 100
int a[n]; /* tableau à trier */
void tri_selection()
{
    /* Partie déclarative : variables locales */
    unsigned i;
    /* varie entre 0 et n-2. Elle indique l'avancement dans le tri */

    unsigned j;
    /* varie entre i+1 et n-1. Elle permet de calculer m */

    unsigned m;
    /* correspond à l'emplacement de l'élément le plus petit entre i
et n-1 */

    int t;
    /* utilisée pour l'échange entre a[i] et a[m] */
```

```
/* partie exécutive */
for (i=0 ; i<n-1 ; i++)
{ /* recherche de m */
    m=i;
    for(j=i+1 ; j<n ; j++)
        if(a[j] < a[m])
            m=j;

    /* échange entre a[i] et a[m] */
    t=a[i];
    a[i]=a[m];
    a[m]=t;
} /* fin for i */
} /* fin tri_selection */
```

## Tester la procédure de tri

- résultat prévu à l'avance
- résultat observés suite à l'exécution du programme sur un jeu de données bien déterminées
- comparaison

```
#include <stdio.h>
# define n 5
int a[n] = {18,14,10,8,4};
void main()
{
    tri_selection ();
    for(i=0 ; i<n ; i++)
    {
        printf("%d", a[i]);
    }
}
```

- Jeu de données
  - Données de test={18,14,10,8,4}
- Résultat prévu : 4 8 10 14 18
- Résultat observé
  - exécution du programme .....

# Tri par insertion : Réalisation en C

## Réalisation en C

```
# define n 100
/* variables globales */
int a[n]; /* a : tableau à trier */
void tri_insertion()
{
    /* variables locales */
    unsigned i;
    /* niveau d'avancement dans le tri */
    unsigned j;
    /* pour le décalage */
    int v;
    /* élément à insérer */
```

```
/* partie exécutive */
for (i=1; i<n; i++)
{
    /* insertion de a[i] */
    v=a[i];
    j=i;
    /* faire les décalages éventuels. Le nombre de décalages n'est pas connu a priori, on
    opte donc pour le schéma while plutôt que le schéma for */
    while ((j>0) && (a[j-1]>v))
    {
        a[j]=a[j-1];
        j--;
        /* passer à l'élément précédent */
    } /* fin while */
    /* à la sortie de la boucle j<=0 || a[j-1] <= v */
    a[j]=v;
} /* fin for */
} /* fin tri_insertion */
```

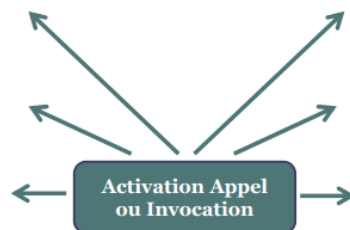
## Tri : Utilisation

### Tri par insertion

```
void main()
{
    int a[5]={20,30,40,50,60};
    int b[5]={60,50,40,30,20};
    int c[8]={3,8,5,4,12,13,100,12};
    unsigned i;
    tri_insertion(a,5);
    for(i=0;i<5;i++)
        printf("%d\t", a[i]);
    printf("\n");
    tri_insertion(b,5);
    for(i=0;i<5;i++)
        printf("%d\t", b[i]);
    printf("\n");
    tri_insertion(c,8);
    for(i=0;i<8;i++)
        printf("%d\t", c[i]);
}
```

### Tri par sélection

```
void main()
{
    int a[5]={20,30,40,50,60};
    int b[5]={60,50,40,30,20};
    int c[8]={3,8,5,4,12,13,100,12};
    unsigned i;
    tri_selection(a,5);
    for(i=0;i<5;i++)
        printf("%d\t", a[i]);
    printf("\n");
    tri_selection(b,5);
    for(i=0;i<5;i++)
        printf("%d\t", b[i]);
    printf("\n");
    tri_selection(c,8);
    for(i=0;i<8;i++)
        printf("%d\t", c[i]);
}
```



# La notion de table : représentation physique

## A base de type struct

- Le type struct permet de regrouper des informations étroitement liées et éventuellement hétérogènes

```
#define n 10
```

```
struct point
```

```
{
```

```
float x;
```

```
float y;
```

```
};
```

```
struct point p[n];
```



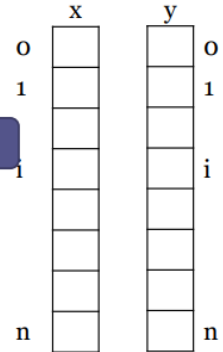
<p[i].x, p[i].y> forme un point

## A base de tableaux indicés en parallèle

```
define n 10
```

```
float x[n];
```

```
float y[n];
```



<x[i], y[i]> forme un point

## A base de struct

```
#define n 10
```

```
struct abonne
```

```
{
```

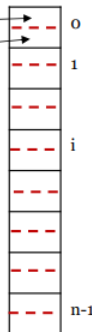
```
char * nom;
```

```
unsigned tel;
```

```
};
```

```
struct abonne annuaire_tel[n];
```

annuaire\_tel

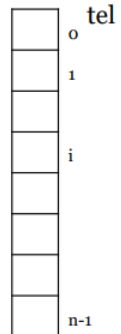
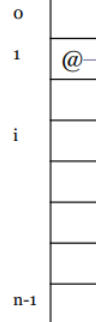


## A base de tableaux indicés en parallèle

```
#define n 10
```

```
char * nom[n]; /* chaque case est un pointeur vers une chaîne de caractères */
```

```
unsigned tel[n];
```



## A base de struct

```
#define n 10
```

```
struct abonné
```

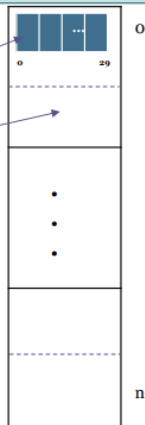
```
{
```

```
char nom[30];
```

```
unsigned tel;
```

```
};
```

```
struct abonné annuaire_tel[n];
```

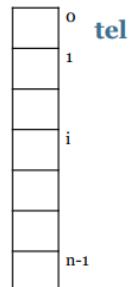
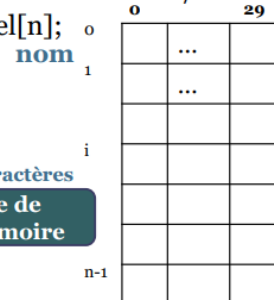


## A base de tableaux indicés en parallèle

```
#define n 10
```

```
char nom[n][30]; /* chaque case nom[i] est un tableau de caractères */
```

```
unsigned tel[n];
```



Matrice de caractères  
Gaspillage de l'espace mémoire



## Rappel des fonctions strcmp et strcpy

int strcmp (const char * chaîne1, const char * chaîne2)	
Rôle	Comparer lexicographiquement chaîne1 et chaîne 2
chaîne1	Adresse de la première chaîne
chaîne2	Adresse de la deuxième chaîne
Valeur de retour	- < 0 : si la chaîne d'adresse chaîne1 arrive avant la chaîne2 - > 0 : si la chaîne d'adresse chaîne1 arrive après la chaîne2 - = 0 : si les deux chaînes sont identiques

## Recherche séquentielle : Réalisation en C

### Réalisation en C : Solution 1

```
# define n 100
/* variables globales */
char * nom[n] ;
unsigned tel[n] ;
int recherche_sequentielle(char *x)
/* rend -1 si x n'appartient pas à nom sinon le numéro de tel correspondant */
{
    unsigned i ;
    /* pour parcourir la table nom */
    for (i=0 ; i<n ; i++)
    {
        if(strcmp(nom[i],x)==0)
            /* issue positive */
            return(tel[i]);
    }
    /* issue négative */
    return -1 ;
}
```

### Evaluation de la Solution 1

- L'utilisateur du schéma for n'est pas approprié
  - le nombre d'itérations n'est pas connu dès le début
  - ceci explique la sortie brutale au sein du corps du schéma for

**Il est recommandé d'utiliser le schéma while**

### Réalisation en C : Solution 2

```
#include <string.h>
#define n 10
char * nom[n];
unsigned tel[n] ;
int recherche_sequentielle(char * [])
/* rend -1 si x n'appartient pas à nom sinon le numéro de tel correspondant */
{
    unsigned i ;
    /* pour parcourir nom */
    i=0 ;
    while ((i<n) && (strcmp(x,nom[i]) !=0))
        i++; /* pour passer à l'élément suivant */
    /* à la sortie de la boucle while :
    (i>=n) => échec ou strcmp(x,nom[i])==0 => succès et forcément (i<n) */
    if(i<n)
        return tel[i] ;
    else
        return -1 ;
}
```

# Recherche séquentielle avec sentinelle

## Evaluation de la Solution 2

- L'expression qui gouverne le schéma while est une expression composée de la forme `p && q`
  - l'ordre d'apparition de `p` et de `q` est significatif
    - utilisation de `&&` dans un esprit non commutatif

`i=0 ;`

`while ((i<n)&&(strcmp(x,nom[i]) !=0))  
i++;`

- À chaque itération on fait 3 évaluations
  - 1ère évaluation : `i<n` → `res1`
  - 2ème évaluation : `strcmp(x,nom[i]) !=0` → `res2`
  - 3ème évaluation : `res1 && res2`

• On souhaite simplifier l'expression composée  
• Pour y parvenir, on fait appel à la technique de la sentinelle

## Solution 3 : technique de la sentinelle

- Au lieu de réserver un espace de `n` éléments
  - on réserve un espace de **`N= n+1 éléments`**

`#define N 11 /* au lieu de 10 */`

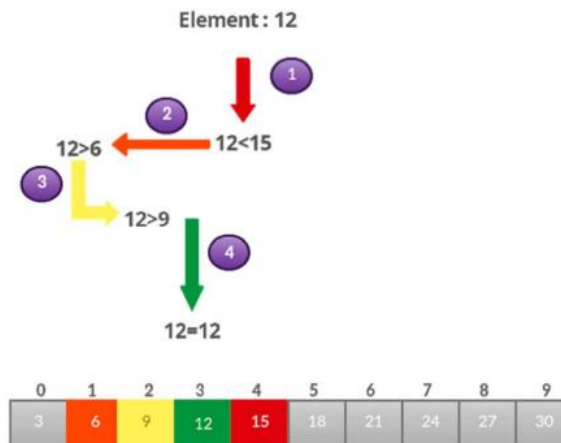
- L'élément de position **`N-1`** joue le rôle d'une **sentinelle**
  - on ne peut pas aller au-delà d'une sentinelle
  - à la position `N-1`, on va mettre l'information « `x` » à rechercher dans le tableau « `nom` »
  - dans `tel[N-1]`, on va mettre `-1`
  - « `x` » est appelé sentinelle

## Rappel des fonctions `strcpy`

<code>char * strcpy(char* but, const char * source)</code>	
but	Adresse à laquelle sera recopiée la chaîne <b>source</b>
source	Adresse de la chaîne à copier source
valeur de retour	Adresse de la chaîne but

Aucun contrôle de longueur n'est effectué par cette fonction, il est donc nécessaire que l'emplacement réservé à but soit suffisant pour y recevoir la chaîne située à l'adresse source sans oublier le caractère de fin de chaîne (`'\0'`)

# Recherche dichotomique : Exemple d'animation



## Recherche dichotomique : Réalisation en C

### Réalisation en C

```
#include <string.h>
#define n 100
char * nom[n];
/* nom est trié par ordre alphabétique */
unsigned tel[n];
int recherche_dichotomique(char *x)
/* -1 si x n'appartient pas à nom sinon tel correspondant */
{
    int g,d; /* sous tableau de recherche */
    int m; /* indice de l'élément au milieu */
    int comp; /* résultat de comparaison x et nom[m] */

    /*initialisation*/
    g=0;
    d=n-1;
```

```
do
{
    m=(g+d)/2; /* division entière */
    cmp=strcmp(x,nom[m]);
    if(cmp==0)
        return tel[m]; /* issue positive */
    /* soit déplacer g soit déplacer d jamais déplacer les deux à
    la fois */
    if(cmp<0) /* x<nom[m] */
        d=m-1;
    else /* (cmp>0) => x>nom[m] */
        g=m+1;
}while(g<=d);
/* g>d sous tableau vide */
return -1; /* issue négative */
}
```

# Recherche dichotomique : Complexité

On note  $C_n$  : le nombre de fois où **strem()** est effectuée

$$C_n = C_{n/2} + 1$$

$$= C_{n/2^2} + 1 + 1$$

$$= C_{n/2^3} + 1 + 1 + 1$$

...

$$= C_{n/2^i} + i$$

...

$$= C_1 + N = 1 + N = 1 + \log_2 n$$

avec  $C_1=1$  (pour un tableau d'un seul élément)

On pose  $n=2^N$  ou  $N=\log_2 n$

Ainsi, cet algorithme est en  $O(\log_2 n)$

## Les actions algorithmiques simples

- L'affectation

- Exemples

$$A \leftarrow 3$$

$$B \leftarrow A * 5$$

$$A \leftarrow B - 2$$

$$C \leftarrow A$$

$$C \leftarrow B + 6$$

$$B \leftarrow B + 1$$

**Attention** : il est interdit d'écrire :

$$A + 1 \leftarrow 3$$

:  $A+1$  n'est pas un identificateur de variable

$$A \leftarrow B$$

: sans que  $B$  n'ait déjà une valeur (indéfinie)