

$T[2] \rightarrow \&T[10]$

## Examen : Algorithmique et Programmation II

Durée: 2H

### Exercice 1.

- Donner la déclaration d'un pointeur sur un tableau de 12 chaînes de caractères.
- Donner la déclaration d'un tableau dont chacun de ses 15 éléments est une structure à trois champs : un entier noté *nombre*, un pointeur d'entier *pprint* et un tableau de 15 caractères. On suppose que le tableau soit initialisé.

Donnez l'expression permettant de placer dans le champ *pprint* du 3<sup>ème</sup> élément du tableau, l'adresse du champ *nombre* du 11<sup>ème</sup> élément.

- Que calcule cet algorithme ?

```

Algorithme cal;
Variable i,j,r:entier
debut
  lire(i,j);
  r ← 1
  tantque (j ≠ 0) faire
    si (j mod 2 = 0) alors
      i ← i * i;
    j ← j / 2;
    sinon
      r ← r * i;
      j ← j - 1;
    finsi
  fintantque
  ecrire(r)
fin
  
```

Alg. plus simple (calculer le PGCD)

Alg. plus simple -  
Variable i, j, r: entier  
Si (j = 0)  
retourner i  
Sinon  
r ← 1  
Pour j de 1 à N faire

int print = 1  
if (i = 1)  
return 1  
else  
return i + print  
int print = 1  
if (i = 1)  
return 1  
else  
return i + print

Proposer un autre algorithme plus simple pour parvenir au même résultat.

- Indiquer le rôle de la fonction g:

```

void g ( char *t1, char *t2 ) {
  char *pt1, *pt2;
  pt1 = t1;
  pt2 = t2;
  while (*pt2 != '\0') {
    *pt1 = *pt2;
    pt1++;
    pt2++;
  }
  *pt1 = '\0';
}
  
```

Réursive } condition d'arrêt  
passée



tableau t[5]

$t[2] \rightarrow \&t[10]$

### Exercice 2.

Définir une fonction « *suite\_de\_zero* » qui prend en paramètre un vecteur V de *nb* éléments et qui retourne la position *i* tel que V[i] est le début de la plus longue suite de zéros dans V.

Exemple :

V: 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20

→ La plus longue suite de zéros se trouve à la position 8.

NB: S'il y a plusieurs suites de zéros de longueur maximale, la fonction retournera la position de la première suite rencontrée.



### Exercice 3.

Définir une fonction « *VerifieMatrice* » qui détermine si une matrice carrée d'ordre  $N$  contient une ligne et une colonne identiques. La fonction rend 3 résultats : Vrai ou Faux, l'indice d'une ligne et l'indice de sa colonne identique. Ces derniers indices contiendront -1 s'il n'existe aucune ligne et colonne identiques.

Exemple:

$i = 0$   
 $i = 1$   
 $i = 2$   
 $i = 3$

K	R	U
P	E	H
V	H	U
M	H	U

Vrai, 2, 0

D	E	J	F	Z
Y	E	L	R	X
C	T	G	D	F
D	Y	M	B	C
M	K	E	H	A

Vrai, 3, 2

G	S	D	H
F	A	U	B
H	X	N	W
R	L	M	A

Faux, -1, -1

### Exercice 4.

On considère un réseau social de type Twitter et  $N$  individus appartenant à ce réseau. On considère le tableau des relations entre ces personnes. Il s'agit d'un tableau bidimensionnel.

On convient que, si l'on appelle  $A$  ce tableau :

- $A[i][j] = 1$  si  $j$  est abonné aux messages de  $i$  ;
- $A[i][j] = 0$  dans le cas contraire.

On notera que ce réseau social n'est pas symétrique, c'est-à-dire que  $A[i][j] = 1$  n'implique pas nécessairement  $A[j][i] = 1$ . On considère par ailleurs que  $A[i][i] = 0$ .

1. Écrivez une fonction « *ratio* » qui prend pour paramètre un tableau des relations,  $A$  de  $N \times N$  et qui retourne un tableau monodimensionnel  $R$  de taille  $N$  contenant des nombres réels tel que  $R[i]$  représente le rapport entre le nombre de personnes auxquelles  $i$  est abonné divisé par le nombre de personnes qui sont abonnées à  $i$ .

2. Par la suite, on cherche à établir le niveau de liaison entre les individus.

- o Si  $j$  est abonné à  $i$ , on dit que le niveau de liaison entre  $i$  et  $j$  est de 1.
- o Si  $j$  n'est pas abonné à  $i$  mais qu'il existe une personne  $k$  telle que  $k$  est abonné à  $i$  et que  $j$  est abonné à  $k$ , le niveau de liaison de  $i$  à  $j$  est 2.

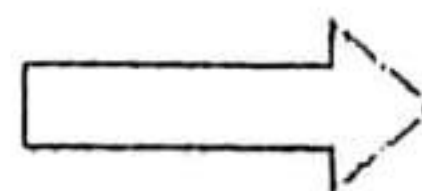
Plus généralement, considérons toutes les chaînes d'abonnement entre  $i$  et  $j$ :  $(i, a_1, a_2, \dots, a_n, j)$   $a_1$  est abonné à  $i$ ,  $a_2$  à  $a_1$ ,  $a_{k+1}$  à  $a_k$ , ...,  $j$  à  $a_n$ . Soit  $m(i, j)$  le nombre minimal de personnes dans toutes les chaînes d'abonnement liant  $i$  et  $j$ . Le niveau de liaison entre  $i$  et  $j$  est  $m(i, j) + 1$ .

- o Si  $i$  et  $j$  ne peuvent pas être reliés par une chaîne d'abonnement, on conviendra, dans ce cas, que le niveau de liaison entre  $i$  et  $j$  est 0.

Nous allons fabriquer par itération successive le tableau des niveaux de liaison. Une itération consiste à appeler une fonction « *calculer\_niveau* ». Cette fonction a pour argument un niveau de liaison  $p$  et un tableau  $A$  ( $N \times N$ ) qui contient tous les niveaux de liaison de 1 à  $p$  et des 0 pour les niveaux supérieurs à  $p$ . Après l'exécution de *calculer\_niveau*, le tableau  $A$  est complété par le niveau de liaison  $p+1$ .

Exemple :

0	1	0	0
0	0	1	0
0	0	0	1
0	0	0	0



0	1	2	0
0	0	1	2
0	0	0	1
0	0	0	0

1 → 0 (c.-à-d. 1 est abonné à 0)

2 → 1

3 → 2

Écrivez la fonction « *calculer\_niveau* ».

Après exécution de la fonction *calculer\_niveau* pour  $p=1$ .

Bonne Chance