

المملكة المغربية  
ROYAUME DU MAROC



Ministère de l'Enseignement Supérieur, de la Recherche  
Scientifique et de la Formation des Cadres

Présidence du Concours National Commun  
École Mohammadia d'Ingénieurs



**CONCOURS NATIONAL COMMUN**  
d'admission dans les Établissements de Formation d'Ingénieurs  
et Établissements Assimilés

Session 2014

ÉPREUVE D'INFORMATIQUE

Filière **MP/ PSI/ TSI**

Durée **2 heures**

Cette épreuve comporte 11 pages au format A4, en plus de cette page de garde  
L'usage de la calculatrice est non autorisé

**L'énoncé de cette épreuve, commune aux candidats des filières MP/ PSI/ TSI,  
comporte 11 pages.  
L'usage de la calculatrice est interdit .**

*Les candidats sont informés que la précision des raisonnements **algorithmiques** ainsi que le soin apporté à la rédaction et à la présentation des copies seront des éléments pris en compte dans la notation. Il convient en particulier de rappeler avec précision les références des questions abordées. Si, au cours de l'épreuve, un candidat repère ce qui peut lui sembler être une erreur d'énoncé, il le signale sur sa copie et poursuit sa composition en expliquant les raisons des initiatives qu'il est amené à prendre.*

**Remarques générales :**

- L'épreuve se compose de deux problèmes indépendants.
- Toutes les instructions et les fonctions demandées seront écrites en langage C.
- Les questions non traitées peuvent être admises pour aborder les questions ultérieures.
- Toute fonction peut être décomposée, si nécessaire, en plusieurs fonctions

## PROBLÈME I : LES ADRESSES IP DES ORDINATEURS



**Présentation du problème :**

Un réseau informatique est un ensemble d'ordinateurs interconnectés. Il permet la communication et l'échange des informations numériques. Il sert aussi au partage des ressources (imprimantes, disques,...) ou des applications.

Le réseau **Internet** est un réseau mondial associant des réseaux informatiques et des ressources de télécommunication. Il est destiné à la transmission de messages électroniques, d'informations multimédias et de fichiers.

L'acheminement de ces informations sur le réseau **Internet** est fondé sur un protocole, nommé le protocole **IP (Internet Protocol)**. Ce protocole permet aux ordinateurs connectés sur **Internet** de communiquer entre eux en utilisant des adresses numériques, appelées **adresses IP**.

**Préliminaires :**

**Définition d'une adresse IP :**

Une **adresse IP** est un numéro servant à identifier d'une façon unique chaque ordinateur connecté à Internet. Les adresses IP sont utilisées pour transmettre les données à la bonne destination.

**Format des adresses IP :**

Les adresses IP les plus répandues sont formées de 4 nombres. Ainsi, chaque adresse IP, est

composée de 4 nombres entiers positifs ou nuls compris entre 0 et 255 (4 octets).

Ces octets sont séparés par des points. Une adresse IP est notée ainsi :  $\text{octet}_0.\text{octet}_1.\text{octet}_2.\text{octet}_3$  avec  $0 \leq \text{octet}_i \leq 255$  pour tout  $i$  tel que  $(0 \leq i < 4)$ .

Exemple d'adresse IP : 194.14.21.36 ( $\text{octet}_0 = 194, \text{octet}_1 = 14, \text{octet}_2 = 21, \text{octet}_3 = 36$ )

Notation :

Dans tout ce problème, on représentera une adresse IP par un tableau appelé TO de 4 nombres entiers tels que :

TO[0] représente le 1er nombre de l'adresse IP (octet0)

TO[1] représente le 2ème nombre de l'adresse IP (octet1)

TO[2] représente le 3ème nombre de l'adresse IP (octet2)

TO[3] représente le 4ème nombre de l'adresse IP (octet3)

Et l'adresse IP sera notée comme suit : TO[0].TO[1].TO[2].TO[3]

### Question 1 : Vérification de la validité d'une adresse IP

Soit TO un tableau de 4 entiers, on dira que TO correspond à une adresse IP valide, si pour tout  $i$  tel que  $(0 \leq i < 4)$ , on a :  $0 \leq \text{TO}[i] \leq 255$

☞ Définir une fonction d'entête int adresseIP(int TO[4]) qui retourne 1 si TO (le tableau en paramètre) correspond à une adresse IP valide ou 0 (zéro) sinon.

Exemples ::

- Si TO[0]=192 TO [1]=22, TO [2]=58 et TO[3]=168, alors l'appel de la fonction adresseIP(TO) retourne 1

- Si TO [0]=25, TO [1]=130, TO [2]=260, TO [3]=87 alors l'appel de la fonction adresseIP(TO) retourne 0

### Question 2 : Les classes d'une adresse IP

Une adresse IP se compose de 2 parties :

- La première partie est l'identifiant réseau (en anglais NetID), elle correspond à l'adresse du réseau dans l'Internet. Elle est constituée des octets gauches de l'adresse IP (1 octet (octet0) pour les adresses de classe A, 2 octets (octet0.octet1) pour les adresses de classe B, et 3 octets (octet0.octet1.octet2) pour les adresses de la classe C). Les classes A, B et C sont définies ci-dessous

- La deuxième partie est l'identifiant machine (en anglais HostID), elle désigne l'adresse de la machine dans le réseau. Elle est constituée des octets de droite de l'adresse IP (les octets qui suivent l'identifiant réseau).

Il existe 5 classes d'adresses IP (A, B, C, D et E) selon le nombre d'octets de la partie identifiant réseau et les valeurs dans chaque octet.

On s'intéressera dans ce problème, exclusivement aux trois premières classes d'adresses IP (A, B et C) qui sont utilisées dans les réseaux standards.

Une adresse IP de classe A possède les caractéristiques suivantes :

Son Identifiant réseau est TO[0] avec  $(1 \leq \text{TO}[0] \leq 126)$

Son identifiant machine est TO[1].TO[2].TO[3] avec

$(0 \leq \text{TO}[1] \leq 255), (0 \leq \text{TO}[2] \leq 255)$  et  $(1 \leq \text{TO}[3] \leq 254)$

Ainsi une adresse IP de classe A varie de 1.0.0.1 à 126.255.255.254.

Exemples d'adresses IP de classe A :

Adresse IP	Identifiant Réseau	Identifiant machine
1.0.210.254	1	0.210.254
112.255.210.199	112	255.210.199

### Question 2-a : Nombre de machines dans un réseau de classe A

On se propose de calculer le nombre maximum de machines que peut contenir un réseau dont l'adresse IP est de classe A (définie plus haut).

✎ Écrire la fonction d'entête `long nbMachinesA()` qui retourne le nombre de tous les identifiants machines distincts 2 à 2, de classe A pour un identifiant réseau donné (`TO[0]` donné).

#### Remarque :

Pour tout identifiant réseau donné d'une adresse IP de classe A, l'identifiant machine est l'un des identifiants suivants : 0.0.1, 0.0.2, ..., 0.0.254, 0.1.1, ..., 255.255.254

### Question 2-b : Détermination de la classe d'une adresse IP

Le tableau ci-dessous résume les caractéristiques des trois classes A, B et C des adresses IP

	Identifiant réseau	TO[0]	TO[1]	TO[2]	TO[3]	Valeurs possibles
A	TO[0]	1 à 126	0 à 255	à 255	1 à 254	1.0.0.1 à 126.255.255.254
B	TO [0].TO [1]	128 à 191	0 à 255	0 à 255	1 à 254	128.0.0.1 à 191.255.255.254
C	TO[0].TO[1].TO[2]	192 à 223	0 à 255	0 à 255	1 à 254	192.0.0.1 à 223.255.255.254

✎ Définir une fonction d'entête `char classe(int TO[4])` qui retourne le caractère 'A' ou 'B' ou 'C' correspondant à la classe de l'adresse IP du tableau `TO` donné en paramètre

Si le paramètre `TO` ne correspond pas à une adresse IP valide (voir **Question I-1**) ou si `TO` ne désigne pas une adresse IP de classe 'A' ou 'B' ou 'C', la fonction `classe(TO)` retournera le caractère 'X'

#### Exemple :

- Si `TO[0]=194` `TO [1]=252`, `TO [2]=18` et `TO[3]=40`, alors l'appel de la fonction `classe(TO)` retourne 'C'

- Si `TO[0]=127` `TO [1]=0`, `TO [2]=0` et `TO[3]=1`, alors l'appel de la fonction `classe(TO)` retourne 'X'

### Question 3 : Le masque d'un réseau (NetMask)

Un **masque réseau** (en anglais `NetMask`) se présente sous la forme de 4 octets séparés par des points (comme une adresse IP), son rôle est de reconnaître l'identifiant réseau associé à une adresse IP en utilisant l'opération binaire "et Binaire" (définie plus bas)

#### Question 3-a : Décomposition binaire

✎ Définir une fonction d'entête `void binaire(int octet, int bin[8])` qui met la représentation binaire du nombre `octet` (première paramètre supposé entre 0 et 255) dans le tableau `bin` ( deuxième paramètre). Chaque élément `bin[i]` pour `i` tel que  $0 \leq i < 8$ , contiendra 0 ou 1 selon la décomposition binaire du nombre `octet` qui sera ainsi : `bin[7]bin[6]bin[5]bin[4]bin[3]bin[2]bin[1]bin[0]` (voir exemple)

**Remarque :** `bin[0]` contiendra le bit de poids faible.

#### Exemple :

soit `bin` un tableau de 8 entiers déjà déclaré, alors l'appel de la fonction `binaire(75,bin)`, va mettre les bits suivants dans le tableau `bin`

$\text{bin}[0]=1, \text{bin}[1]=1, \text{bin}[2]=0, \text{bin}[3]=1, \text{bin}[4]=0, \text{bin}[5]=0, \text{bin}[6]=1$  et  $\text{bin}[7]=0$

La décomposition binaire de 75 est notée ainsi 01001011.

### Question 3-b : L'opération "etBinaire" entre 2 entiers

L'opération "etBinaire" est effectuée bit à bit sur les représentations binaires de nombres entiers selon les règles suivantes :

0 "etBinaire" 0 = 0, 0 "etBinaire" 1 = 0, 1 "etBinaire" 0 = 0, 1 "etBinaire" 1 = 1

☞ Soient  $x$  et  $y$  deux entiers tels que  $(0 \leq x \leq 255)$  et  $(0 \leq y \leq 255)$ , écrire une fonction d'entête `int etBinaire(int x, int y)` qui retourne le résultat décimal ( en base 10) de l'opération  $x$  "etBinaire"  $y$  (définie plus haut).

Exemple :

Si  $x = 45$  et  $y = 138$  alors l'appel `etBinaire(x, y)` retourne 8,  $x$  en binaire 00101101,  $y$  en binaire 10001010,  $x$ "etBinaire" $y$  est 00001000 (8).

### Question 3-c : Détermination de l'identifiant réseau

Le masque réseau comprend dans sa notation binaire des 1 aux niveaux des bits de la partie identifiant réseau de l'adresse IP et des zéros aux niveaux des bits de l'identifiant machine. Le tableau suivant donne les valeurs du masque réseau en fonction des classes d'adresse IP

Classe	Masque réseau en binaire	Masque réseau décimal
A	11111111.00000000.00000000.00000000	255.0.0.0
B	11111111.11111111.00000000.00000000	255.255.0.0
C	11111111.11111111.11111111.00000000	255.255.255.0

Pour obtenir les octets de l'identifiant réseau (NetId), il suffit d'effectuer l'opération "etBinaire" (définie dans la question I-3-b) entre les octets de l'adresse IP (TO) et les octets du masque de réseau.

☞ En utilisant l'opération "etBinaire", définir la fonction d'entête

`void idReseau(int TO[4], int NetId[4])` qui met dans le tableau NetId (deuxième paramètre) les octets de l'identifiant réseau de l'adresse IP représentée par TO (premier paramètre) et supposée être de classe 'A' ou 'B' ou 'C'

Remarque : Les octets non significatifs de l'identifiant réseau NetId seront des 0

Exemple :

Soit l'adresse IP représentée par : 36.142.123.12, ( $\text{TO}[0]=36, \text{TO}[1]=142, \text{TO}[2]=123$  et  $\text{TO}[3]=12$ ), alors c'est une adresse de classe 'A' et son masque de réseau est 255.0.0.0 (voir tableau des masques réseaux définis ci-dessus). Ainsi  $\text{NetId}[0]=36$ "etBinaire"255,  $\text{NetId}[1]=142$  "etBinaire" 0,  $\text{NetId}[2]=123$ "etBinaire" 0, et  $\text{NetId}[3]=12$  "etBinaire" 0

Dans ce cas l'appel de la fonction `idReseau(TO, NetId)`, va mettre les valeurs suivantes dans NetId,  $\text{NetId}[0]=36$   $\text{NetId}[1]=0, \text{NetId}[2]=0$  et  $\text{NetId}[3]=0$

### Question 4 : Le DNS (Domain Name System)

Au lieu d'utiliser directement des adresses IP numériques pour identifier des ordinateurs, il est possible de les désigner par des noms de domaines, plus faciles à retenir, grâce à un système appelé DNS (Domain Name System). Le DNS permet ainsi d'associer des noms aux adresses IP numériques et d'organiser ces noms de façon plus signifiante pour l'utilisateur. Il s'agit dans ce qui suit de rechercher un nom de domaine associé à une adresse IP en utilisant la recherche dichotomique.

**Question 4-a : Recherche dichotomique dans un tableau trié**

Soit  $T$  un tableau de  $N$  ( $N > 0$ ) entiers classés par ordre croissant (pour tout  $i$  tel que  $(0 \leq i < (N-1))$ , on a  $T[i] \leq T[i+1]$ )

On recherche si  $x$ , un nombre entier quelconque, est un élément du tableau trié  $T$  en utilisant la recherche dichotomique dont le principe est le suivant :

- On calcule  $m$  le milieu des indices de l'intervalle de recherche ( Au début l'intervalle de recherche est tout le tableau  $T$  et les indices varient entre  $0$  et  $(N-1)$ )

- Si  $x = T[m]$  alors  $x$  est un élément du tableau  $T$  et on termine le traitement.

- Sinon (si  $x \neq T[m]$ ) on réduit l'intervalle de recherche en sélectionnant la partie de l'intervalle de recherche pouvant contenir  $x$

Ce traitement (calcul de  $m$  et comparaison de  $x$  avec  $T[m]$ ) se répète pour chaque intervalle de recherche. Et on arrête si  $x$  est trouvé dans un intervalle de recherche, ou si  $x$  ne pourra jamais se trouver dans l'intervalle de recherche.

**Exemple de déroulement d'une recherche dichotomique :** Soit  $T$  un tableau de 10 entiers classés par ordre croissant, comme suit :  $T[0]=2, T[1]=5, T[2]=8, T[3]=9, T[4]=13, T[5]=20, T[6]=32, T[7]=58, T[8]=62, T[9]=80$  et on recherche  $x=20$

	Intervalle de recherche	$m$ ( indice du milieu)	Comparaison
1 <sup>ère</sup> itération	$T[0]$ à $T[9]$	$m = (0+9)/2 = 4$ (division entière)	$x > T[4]$
2 <sup>ème</sup> itération	$T[5]$ à $T[9]$	$m = (5+9)/2 = 7$	$x < T[7]$
3 <sup>ème</sup> itération	$T[5]$ à $T[6]$	$m = (5+6)/2 = 5$	$x = T[5]$ ( trouvé)

Soit  $T$  un tableau de  $N$  entiers distincts 2 à 2 et triés par ordre croissant. Soient  $inf$  et  $sup$  2 entiers tels que  $0 \leq inf \leq sup < N$  et soit  $x$  un entier quelconque

▣ Définir une fonction récursive d'entête

**int rechercheDicho(int N, int T[], int inf, int sup, int x).** Cette fonction utilise le principe de la recherche dichotomique pour rechercher  $x$  et elle retourne l'indice  $i$  ( $inf \leq i \leq sup$ ), tel que  $x = T[i]$  ou elle retourne -1 s'il n'existe aucun  $i$  ( $inf \leq i \leq sup$ ), tel que  $x = T[i]$ .

**Exemple :**

Soit  $N=8$  et  $T$  un tableau des 8 entiers suivants :  $T[0]=1, T[1]=4, T[2]=6, T[3]=9, T[4]=10, T[5]=15, T[6]=18, T[7]=30$ , si  $inf=2, sup=6$  et  $x=15$ , alors l'appel

`rechercheDicho(N,T, inf, sup, x)` retournera 5

**Question 4-b : Recherche du nom associé à une adresse IP**

On considère la structure `struct machine` définie ci-dessous qui associe un nom à un identifiant machine d'une adresse IP de classe C (l'identifiant machine d'une adresse IP de classe C est composé du seul octet `TO[3]`)

```
struct machine
```

```
{ int hostId; //l'identifiant machine d'une adresse IP de classe C
```

```
char nom[100]; // Le nom associé à l'adresse IP
```

```
};
```

- Soit  $N$  une constante entière strictement positive déjà définie

- Soit `tabMachines` déclaré ainsi : `struct machine tabMachines[N]` ;

Le tableau `tabMachines` contient des identifiants machines des adresses IP de classe C ayant un même identifiant réseau ainsi que les noms qui lui sont associés.

On suppose que le tableau `tabMachines` est trié par ordre croissant des **identifiants machines** (`hostId`) et que ces **identifiants machines** sont distincts 2 à 2 ainsi : Pour tout  $i$  tel que  $0 \leq i < (N-1)$ , on a `tabMachine[i].hostId < tabMachines[i+1].hostId`

En utilisant la question précédente (Question I-4-a), écrire la fonction d'entête :

`int nomMachine(int N, struct machine tabMachines[ ], int x, char nomR[ ])` qui recherche `x` parmi les **identifiants machines** du tableau `tabMachines`.

Ainsi si `x` correspond au champ `hostId` d'un élément du tableau `tabMachine`, (s'il existe  $i$  ( $0 \leq i < N$ ) tel que `x = tabMachine[i].hostId`), il faut mettre dans le chaîne `nomR` (nom recherché) le nom associé à cette adresse IP dans la structure `struct machine` et dans ce cas la fonction retournera l'indice  $i$ . Sinon, si `x` ne correspond à aucun champ `hostId` d'un élément du tableau `tabMachine`, `nomR` contiendra une chaîne vide (""), et la fonction retournera `-1`.

**Exemple :**

Soit `tabMachines`, un tableau de 4 éléments de type `struct machine` triés par ordre croissant du champ `hostId` comme suit :

champ	<code>tabMachines[0]</code>	<code>tabMachines[1]</code>	<code>tabMachines[2]</code>	<code>tabMachines[3]</code>
<code>hostId</code>	65	98	205	233
<code>nom</code>	"machineX"	"machineA"	"machineY"	"machineB"

Soit `x=205` et `nomR` une chaîne de caractères déjà déclarée, alors l'appel de la fonction `nomMachine(4, tabMachines, x, nomR)` va retourner 2 (car `x = tabMachines[2].hostId`) et on aura `nomR = "machineY"`.

## PROBLÈME II : SIMULATION DE LA FILE D'ATTENTE D'UN SERVEUR D'IMPRESSION PRÉAMBULE



**Préambule :**

En informatique, une file d'attente est un ensemble organisé d'éléments en attente d'un traitement ultérieur. Elle est fondée sur le principe appelé en anglais "FIFO" pour (First In, First Out), ce qui désigne que le premier élément ajouté à la file d'attente sera le premier à être traité. Les files d'attentes ont plusieurs applications en programmation. On citera par exemple :

- La recherche opérationnelle qui permet de modéliser un système admettant un phénomène d'attente, de calculer ses performances et de déterminer ses caractéristiques.
- La théorie des graphes.
- Les Télécommunications qui font usage de théories et de méthodes issues du calcul des probabilités, et connues sous le nom de théorie des files d'attentes.

Les serveurs d'impression utilisent aussi des files d'attente pour traiter les requêtes dans l'ordre dans lequel elles arrivent. Ainsi, le problème suivant traite la simulation du gestionnaire d'une imprimante en représentant les noms de fichiers en attente d'impression sous forme d'une file d'attente.

#### Rappels :

Les fonctions de prototypes suivants définis dans la bibliothèque du langage C peuvent être appelées au besoin :

- Fonctions définies dans le fichier `stdio.h`
  - `int printf(const char* format, ...)` : affiche sur l'écran la chaîne en paramètre
  - `FILE *fopen(char *nom, char *m)` : ouvre le fichier `nom` avec le mode d'ouverture `m` (`m="r"` pour la lecture et `m="w"` pour l'écriture)
  - `int fgetc(FILE *f)` lit un caractère du fichier texte d'adresse `f` et le retourne
  - `char*fgets(char * ligne, int max, FILE *f)` : lit une ligne du fichier texte d'adresse `f`, et la met dans la chaîne `ligne`, `max` est le nombre maximum de caractères de la ligne. `fgets` retourne l'adresse de la ligne lue ou `NULL` à la fin de fichier,
  
- Fonctions définies dans le fichier `string.h`, `int strcpy(const char*s1, const char*s2)` copie la chaîne `s2` dans `s1`.

### A : Représentation de la file d'attente du serveur d'impression par un tableau

Dans cette partie, on représentera la file d'attente des fichiers à imprimer sous forme d'un tableau de chaînes de caractères contenant les noms de fichiers en attente d'impression.

#### Déclarations de constantes et variables globales

On suppose avoir déclaré et défini la constante et les variables globales suivantes :

`MAX`, une constante entière strictement positive (`MAX>0`) représentant le nombre maximum de fichiers pouvant se trouver dans la file d'attente du serveur d'impression.

`T` un tableau de chaînes de caractères destiné à contenir la liste des noms de fichiers en attente d'impression dans l'ordre d'attente, déclaré ainsi : `char T[MAX][80]` ; on suppose que les noms de fichiers en attente d'impression ont des longueurs inférieures à 80.

`indiceFin` une variable entière telle que (`-1<=indiceFin<MAX`) Si l'entier `indiceFin` est positif ou nul, il indique l'indice dans le tableau `T` du dernier nom de fichier qui a été ajouté dans la file d'attente du serveur d'impression. Sinon (si `indiceFin=-1`), il indique qu'il n'y a aucun fichier en attente d'impression et dans ce cas toutes les chaînes de caractères contenues dans le tableau `T` sont vides.

#### Appellations :

-On dira que la file d'attente du serveur d'impression est **vide** si toutes les chaînes de caractères que contient le tableau `T` sont vides (dans ce cas `indiceFin=-1`)

-On dira que la file d'attente du serveur d'impression est **pleine** si aucune chaîne de caractères

tères du tableau T n'est vide (dans ce cas `indiceFin=MAX-1`)

### Question 5 : Fonctions préliminaires

#### Question 5-a : Initialisation de la file d'attente

Écrire une fonction d'entête : `void initialiser()` qui permet d'initialiser toutes les chaînes de caractères du tableau T avec la chaîne vide et d'initialiser la variable globale `indiceFin` avec la valeur -1.

**Remarque :** La chaîne de caractères "" représente une chaîne vide.

**Exemple :**

Soit `MAX=4`, après l'appel de la fonction `initialiser()`, on aura `T[0]="", T[1]="", T[2]="", T[3]=""` et `indiceFin=-1`.

#### Question 5-b : File d'attente vide

Écrire une fonction d'entête : `int vide()` qui retourne la valeur 1 si la file d'attente du serveur d'impression est vide ou la valeur 0 (zéro) sinon (voir la désignation d'une file d'attente du serveur d'impression vide plus haut).

**Exemple :**

Soit `MAX=3` et `T[0]="", T[1]="", T[2]=""`, dans ce cas `indiceFin=-1` et la file est vide, alors l'appel de la fonction `vide()` va retourner 1.

#### Question 5-c : File d'attente pleine

Écrire une fonction d'entête : `int pleine()` qui retourne la valeur 1 si la file d'attente du serveur d'impression est pleine ou la valeur 0 (zéro) sinon (voir la désignation d'une file d'attente du serveur d'impression pleine plus haut).

**Exemple :** Soit `MAX=3` et `T[0]="f1.txt", T[1]="f2.txt", T[2]="f3.txt"`, alors `indiceFin=2` et la file est pleine, l'appel de la fonction `pleine()` va retourner 1.

#### Question 6 : Ajout d'un fichier à la fin de la file d'attente du serveur d'impression

Il s'agit de demander l'impression d'un fichier, dans ce cas il faut l'ajouter à la fin de la file d'attente du serveur d'impression représenté par le tableau T.

Écrire la fonction d'entête : `int ajouter(char nomF[])` qui copie la chaîne de caractères `nomF` (chaîne en paramètre) dans le tableau T à l'indice (`indiceFin+1`), si la file d'attente du serveur d'impression n'est pas pleine puis met à jour la variable `indiceFin` (voir exemple)

Si la file d'attente du serveur d'impression est pleine, la chaîne de caractères `nomF` ne sera pas ajoutée et `indiceFin` ne sera pas modifié. Cette fonction retourne 1 si `nomF` a été ajouté dans la file ou 0 (zéro) sinon.

**Exemples :**

- Soit `MAX=4`, `T[0]="fich.txt", T[1]="mondoc.doc", T[2]="", T[3]=""`, dans ce cas `indiceFin=1` et la file d'attente du serveur d'impression n'est pas pleine. Soit la chaîne `nomF="info.txt"`, alors l'appel `ajouter(nomF)` va retourner 1 et on aura `T[0]="fich.txt", T[1]="mondoc.doc", T[2]="info.txt", T[3]=""`, et `indiceFin=2`.

- Soit `MAX=3`, `T[0]="concours.don", T[1]="cnc.txt", T[2]="algo.txt"`, dans ce cas `indiceFin=2` et la file d'attente du serveur d'impression est pleine. Soit la chaîne `nomF="langageC.txt"`, alors l'appel `ajouter(nomF)` va retourner 0 avec `T[0]="concours.don", T[1]="cnc.txt", T[2]="algo.txt"` et `indiceFin=2`.

**Question 7 : Suppression du premier nom de fichier entré dans la file d'attente**

On suppose que le premier fichier se trouvant dans la file d'attente du serveur d'impression (le fichier dont le nom se trouve dans T[0]) vient d'être imprimé. On doit alors le supprimer de la file d'attente.

✎Écrire la fonction d'entête : `int supprimer(char nomF[])`

-Si la file d'attente du serveur d'impression **n'est pas vide**, cette fonction copie dans le paramètre `nomF` la chaîne T[0] (le premier élément entré dans la file d'attente) puis supprime cet élément du tableau T. Dans ce cas, on aura un décalage de la sorte : T[1] deviendra T[0], T[2] deviendra T[1], et ainsi de suite jusqu'à T[indiceFin] qui deviendra T[indiceFin-1] puis tous les autres éléments du tableau T seront des chaînes vides (T[i]= "" pour tout i tel que `indiceFin<=i<MAX-1`). A la fin, il faut mettre à jour `indiceFIN` (en le décrémentant)

-Si la file d'attente du serveur d'impression est **vide** (`indiceFIN=-1`), cette fonction met une chaîne **vide** dans le paramètre `nomF` et aucun changement ne sera effectué dans le tableau T ainsi que `indiceFIN` ne sera pas modifié.

Cette fonction retourne 1 si le premier élément de la file d'attente (T[0]) a bien été supprimé (file d'attente non vide) ou 0 (zéro) sinon (si la file d'attente est vide).

**Exemple :**

Soit `MAX=3`, T[0]= "article.txt", T[1]= "fichier.xls", T[2]= "" (`indiceFin=1`) Soit `nomF` une chaîne de caractères déjà déclaré, alors l'appel de la fonction `supprimer(nomF)` va retourner 1 et on aura : `nomF= "article.txt"`, T[0]= "fichier.xls", T[1]= "", T[2]= "", et `indiceFin=0`

## B : Représentation de la file d'attente du serveur d'impression par une liste chaînée

Il s'agit dans cette partie d'utiliser une liste chaînée pour représenter la file d'attente du serveur d'impression. Pour ce faire, on déclare le type `struct fileAttente` comme suit :

```
struct fileAttente
{
    char nomF[80]; // nom d'un fichier en attente d'impression
    struct fileAttente *suiv; // l'adresse de l'élément suivant
};
```

Ainsi la file d'attente d'impression sera représentée par une liste chaînée d'éléments de type `struct fileAttente`. Le premier élément de cette liste aura dans son champ `nomF`, le nom du premier fichier à demander une impression et dans son champ `suiv`, l'adresse du 2<sup>ème</sup> élément (le nom du 2<sup>ème</sup> fichier à demander une impression) et ainsi de suite le dernier élément de cette liste chaînée aura la valeur NULL dans son champ `suiv`.

Pour toutes les questions suivantes, on suppose avoir créé une liste chaînée non vide de type `struct fileAttente` et dont l'adresse de son premier élément est la variable globale `teteListe`, déclarée ainsi : `struct fileAttente *teteListe;`

### Question 8 : Affichage dans l'ordre d'attente des noms des fichiers

✎Définir la fonction `int afficher()` qui permet d'afficher sur l'écran dans l'ordre d'attente, les noms des fichiers qui sont représentés dans la liste chaînée dont le premier élément a l'adresse `teteListe` (`teteListe` est supposée déclarée et définie). Cette fonction retourne le nombre de fichiers qui sont en attente d'impression.

**Exemple :**



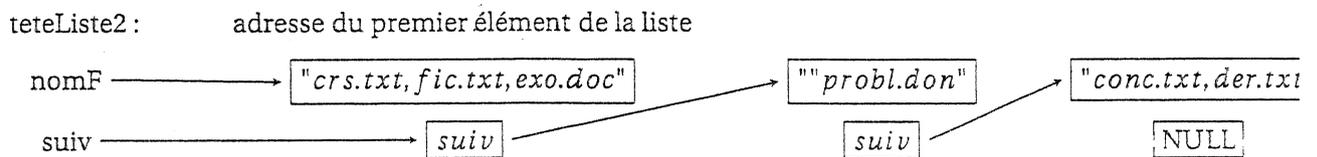
On suppose dans ce qui suit que le champ **nomF** de la structure **struct fileAttente** contient un **nombre variable** (ce nombre est strictement positif) de noms de fichiers séparés par des virgules. Ces noms sont mis dans l'ordre de leurs demandes d'impression.

**Remarque :** Les noms de fichiers contenus dans cette file d'attente ne contiennent pas le caractère virgule (,) ce caractère est un séparateur entre les noms de fichiers.

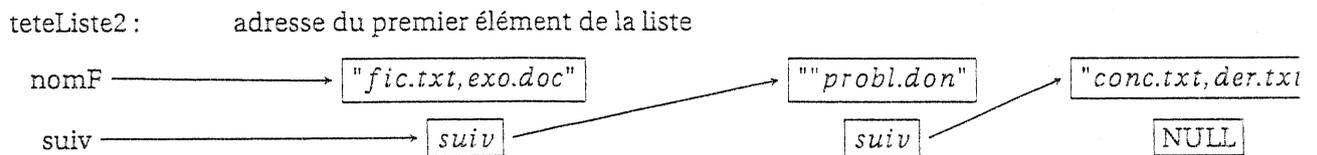
On suppose avoir créé une telle liste chaînée non vide, dont l'adresse de son premier élément est la variable globale **teteListe2** et on souhaite retirer le premier fichier qui a été mis en attente d'impression dans cette liste.

✎ Écrire la fonction d'entête : **void retirer(char nomR[ ])**, cette fonction supprime le premier nom de fichier se trouvant dans la liste chaînée (le premier élément de cette liste a pour adresse **teteListe2**). Le paramètre **nomR** de cette fonction contiendra le nom du fichier qui a été retiré de la liste chaînée. On suppose que le champ **nomF** du premier élément de la liste contient au moins 2 noms de fichiers (voir exemple).

**Exemple :** Soit la file d'attente représentée par la liste chaînée ainsi :



Soit **nomR** une chaîne de caractères déjà déclarée, après l'appel de la fonction **retirer(nomR)**, on aura **nomR="crs.txt"** et la liste chaînée sera représentée comme suit :



◆◆◆

FIN DE L'ÉPREUVE