

KL55



CONCOURS ENSAM - ESTP - ECRIN - ARCHIMEDE

Epreuve d'Informatique MP

durée 3 heures

---

L'usage de la calculatrice est interdit

Indiquez en tête de copie ou de chaque exercice le langage utilisé. On pourra utiliser la notation  $t[i]$  pour accéder à l'élément n°  $i$  d'une liste  $t$ .

### 1. Chercher-remplacer

Écrire la fonction

**annuleNegatifs**                      donnée-résultat  $t$  : liste d'entiers

qui recherche dans une liste d'entiers les entiers négatifs et les remplace par des 0.

### 2. Racine carrée

Écrire la fonction

**racineCarree**                      donnée  $a$  : réel  
résultat : réel

qui calcule la racine carrée d'un nombre réel positif  $a$  par l'algorithme de Newton. Préciser bien le test d'arrêt de l'algorithme.

Principe : la suite  $u_0 = 1$ ,  $u_{n+1} = \frac{u_n + \frac{a}{u_n}}{2}$  converge vers  $\sqrt{a}$

### 3. Nombre de 1

Écrire la fonction

**nombreDeUn**

**données  $n$  : entier positif ou nul**

**résultat : entier**

qui calcule le nombre de 1 dans l'écriture binaire de  $n$ .

Par exemple,

`nombreDeUn(23) → 4`

car 23 s'écrit 10111 en base 2

### 4. Qu'affichera ce programme ?

`x ← 1`

`y ← 1`

`tant que x ≤ y faire`

`afficher (x)`

`x ← x * 2`

`y ← y + 10`

`fin tant que`

### 5. Le triangle de Pascal

Le triangle de Pascal est un tableau qui se construit de la manière suivante :

```
1
1 1
1 2 1
1 3 3 1
1 4 6 4 1
1 5 10 10 5 1
```

En convenant que les lignes et colonnes sont numérotées à partir de 1, la ligne  $i$  contient  $i$  éléments (numérotés de 1 à  $i$ ). L'élément 1 et l'élément  $i$  valent 1. L'élément  $j$  (avec  $1 < j < i$ ) est égal à la somme des éléments n°  $j$  et n°  $j-1$  de la ligne précédente.

Écrire la fonction suivante :

**lignePascal**

**données  $n$  : entier**

**résultat  $t$  : liste d'entiers**

qui range dans la liste  $t$  la ligne  $n$  du triangle de Pascal, et ce sans utiliser de matrice ou de tableau à deux dimensions.

## 6. Tri d'une liste à petit ensemble de valeurs

Le but de cet exercice est de trier une liste  $t$  dont les éléments ne peuvent prendre qu'un "petit" nombre fini de valeurs (ici, trois valeurs : 0, 1 ou 2).

Par exemple, de la liste initiale :

2	0	1	0	2	1	1	0	1	2	2	1	0
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13

il faut obtenir la liste finale :

0	0	0	0	1	1	1	1	1	2	2	2	2
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13

Le programme sera itératif. Pour trouver comment écrire le corps de la boucle, on suppose que la liste  $t$  (de taille  $n$ ) a été traitée jusqu'au rang  $i$ , et que sont connus  $j$  et  $k$  vérifiant

- tous les éléments du tableau d'indice inférieur ou égal à  $j$  sont égaux à 0
- tous les éléments d'indice supérieur à  $j$  et inférieur ou égal à  $k$  sont égaux à 1
- tous les éléments d'indice supérieur à  $k$  et inférieur ou égal à  $i$  sont égaux à 2.

0	...	0	1	...	1	2	...	2	x	.....
1		j	j+1		k	k+1		i	i+1	n

Le prochain élément à traiter est  $t[i+1]$  noté  $x$ .

- En supposant  $1 \leq j < k < i < n$  (c'est à dire qu'il y a au moins un 0, un 1 et un 2 placés), quelles sont les modifications à faire sur  $t$ ,  $i$ ,  $j$  et  $k$  si  $x=2$  ? si  $x=1$  ? si  $x=0$  ?

Il se peut qu'il n'y ait pas encore de 0, 1 ou 2 dans la partie de liste déjà triée. Il faut en tenir compte dans les modifications de  $t$ ,  $i$ ,  $j$  et  $k$  selon les valeurs de  $x$ .

- Écrire le traitement complet de tri.

## 7. Génération de nombres pseudo-aléatoires

Dans son livre *Seminumerical algorithms, The Art of Computer Programming*, vol 2, (1969), Donald E. Knuth présente un algorithme de génération de nombres pseudo-aléatoires, basé sur la suite

$$a_{n+1} = f(a_n)$$

où  $a_0$  est un nombre entier positif inférieur à 10 000 000 000 et  $f$  une fonction entière à valeur entière de  $[0..9\ 999\ 999\ 999]$  dans  $[0..9\ 999\ 999\ 999]$ . Le calcul de  $f(x)$  emploie 12 étapes différentes, répétées un nombre variable de fois, selon la valeur de  $x$ .

Ces 12 étapes sont les suivantes :

**K1** : prendre le chiffre des milliards de  $x$

$$K1(3\ 456\ 789\ 123) \rightarrow 3, \quad K1(2004) \rightarrow 0$$

**K2** : prendre le chiffre des centaines de millions de  $x$ .

$$K2(3\ 456\ 789\ 123) \rightarrow 4, \quad K2(2004) \rightarrow 0$$

**K3** : si  $x < 5\ 000\ 000\ 000$ , ajouter 5 000 000 000 à  $x$

$$K3(3\ 456\ 789\ 123) \rightarrow 3\ 456\ 789\ 123, \quad K3(2004) \rightarrow 5\ 000\ 002\ 004$$

**K4** : élever  $x$  au carré, supprimer les cinq derniers chiffres, prendre les 10 derniers chiffres du résultat.

$$K4(3\ 456\ 789\ 123) \rightarrow 3\ 910\ 408\ 911, \quad K4(2004) \rightarrow 40$$

**K5** : multiplier  $x$  par 1 001 001 001 et prendre les 10 derniers chiffres du résultat

$$K5(3\ 456\ 789\ 123) \rightarrow 2\ 368\ 912\ 123, \quad K5(2004) \rightarrow 6\ 006\ 006\ 004$$

**K6** : si  $x < 100\ 000\ 000$ , ajouter 9 814 055 677 à  $x$ , sinon ôter  $x$  de 10 000 000 000

$$K6(3\ 456\ 789\ 123) \rightarrow 6\ 543\ 210\ 877, \quad K6(2004) \rightarrow 9\ 814\ 057\ 681$$

**K7** : permuter les 5 premiers chiffres de  $x$  avec les 5 derniers

$K7(3\ 456\ 789\ 123) \rightarrow 8\ 912\ 334\ 567$ ,  $K7(2004) \rightarrow 200\ 400\ 000$

**K8** : multiplier  $x$  par 1 001 001 001 et prendre les 10 derniers chiffres du résultat (=  $K5$ )

$K8(3\ 456\ 789\ 123) \rightarrow 2\ 368\ 912\ 123$ ,  $K8(2004) \rightarrow 6\ 006\ 006\ 004$

**K9** : alors enlever 1 à tous les chiffres non nuls de  $x$

$K9(3\ 456\ 789\ 123) \rightarrow 2\ 345\ 678\ 012$ ,  $K9(2004) \rightarrow 1\ 003$

**K10** : si  $x < 100\ 000$  alors élever  $x$  au carré et lui ajouter 99 999 sinon ôter 99 999 de  $x$

$K10(3\ 456\ 789\ 123) \rightarrow 3\ 456\ 689\ 124$ ,  $K10(2004) \rightarrow 4\ 116\ 015$

**K11** : compléter  $x$  par des 0 à droite pour qu'il ait 10 chiffres

$K11(3\ 456\ 789\ 123) \rightarrow 3\ 456\ 789\ 123$ ,  $K11(2004) \rightarrow 2\ 004\ 000\ 000$

**K12** : multiplier  $x$  par  $x-1$ , supprimer les cinq derniers chiffres, prendre les 10 derniers chiffres du résultat

$K12(3\ 456\ 789\ 123) \rightarrow 3\ 910\ 374\ 343$ ,  $K12(2004) \rightarrow 40$

L'algorithme  $K$  est le suivant :

Donnée  $x$  : entier

Résultat  $r$  : entier

début  $K$

$a \leftarrow K1(x)$

répéter  $a+1$  fois

$b \leftarrow K2(x)$

si  $b=0$  alors  $r \leftarrow K12(K11(K10(K9(K8(K7(K6(K5(K4(K3(x))))))))))$  fin si

si  $b=1$  alors  $r \leftarrow K12(K11(K10(K9(K8(K7(K6(K5(K4(x))))))))$  fin si

si  $b=2$  alors  $r \leftarrow K12(K11(K10(K9(K8(K7(K6(K5(x))))))))$  fin si

si  $b=3$  alors  $r \leftarrow K12(K11(K10(K9(K8(K7(K6(x))))))))$  fin si

si  $b=4$  alors  $r \leftarrow K12(K11(K10(K9(K8(K7(x))))))$  fin si

si  $b=5$  alors  $r \leftarrow K12(K11(K10(K9(K8(x))))$  fin si

si  $b=6$  alors  $r \leftarrow K12(K11(K10(K9(x))))$  fin si

si  $b=7$  alors  $r \leftarrow K12(K11(K10(x)))$  fin si

si  $b=8$  alors  $r \leftarrow K12(K11(x))$  fin si

si  $b=9$  alors  $r \leftarrow K12(x)$  fin si

fin répéter

retour  $r$

fin  $K$

• Écrire les fonctions  $K1, K2, K3, K4, K5, K6, K7, K8, K9, K10, K11, K12$

• Écrire la fonction  $K$

Note : on supposera que les entiers sont représentables sans limite de valeur.

## 8. Programmation d'expressions logiques

Les calculs des valeurs de vérité d'expressions comme  $\forall x \in E P(x)$  ou  $\exists x \in E P(x)$  peuvent être programmés si  $E$  est un sous-ensemble fini de  $\mathbf{N}$  et  $P$  une expression logique calculable pour toute valeur de  $E$ .

Programmer le calcul de la valeur de vérité des expressions suivantes :

•  $\forall x \in [0..1000] (x^2 \text{ modulo } 4) \leq 1$

•  $\forall n \in [1..1000] \exists x \in [n..2n] \forall y \in [2..x-1] (x \text{ modulo } y) \neq 0$