

## Devoir surveillé d'informatique

**⚠** Consignes

- Les programmes demandés doivent être écrits en C et on suppose que les bibliothèques standards usuelles (`<stdio.h>`, `<stdlib.h>`, `<stdbool.h>`) sont déjà importées.
- On pourra toujours librement utiliser une fonction demandée à une question précédente même si cette question n'a pas été traitée.
- Veillez à présenter vos idées et vos réponses partielles même si vous ne trouvez pas la solution complète à une question.
- La clarté et la lisibilité de la rédaction et des programmes sont des éléments de notation.

**□ Exercice 1 : exponentiation rapide**

On rappelle que pour  $a \in \mathbb{R}, n \in \mathbb{N}^*$ ,

$$\begin{cases} a^n = \left(a^{\frac{n}{2}}\right)^2, & \text{si } n \text{ est paire} \\ a^n = \left(a^{\frac{n-1}{2}}\right)^2 \times a, & \text{sinon} \end{cases}$$

et d'autre part on convient que pour tout  $a \in \mathbb{R}, a^0 = 1$ .

1. Vérifier que pour calculer  $a^7$ , l'utilisation de ces relations ne demande que 4 multiplications, alors qu'il en faut 7 pour l'algorithme qui consiste à multiplier 1 par  $a$  à 7 reprises.

Pour calculer  $a^7$ , on effectue les calculs suivants :

$$a^7 = (a^3)^2 \times a$$

$$a^7 = (a^2 \times a)^2 \times a$$

Et donc on effectue bien 7, quatre multiplications.

2. Ecrire une fonction récursive `exp_rapide` en C qui prend en argument un flottant `a` et un entier `n` et renvoie  $a^n$  en utilisant les relations de récurrence rappelées en début d'exercice.

```
1 float exp_rapide(float a, int n){
2     if (n == 0){
3         return 1;}
4     else {
5         float pr = exp_rapide(a, n / 2);
6         if (n % 2 == 0){
7             return pr * pr;}
8         else{
9             return pr * pr * a;}}}
```

3. **Bonus :** écrire cette fonction en OCaml.

```
1 let rec exp_rapide a n =
2     if n=0 then 1 else
3         let pr = exp_rapide a (n/2) in
4         if n mod 2 = 0 then pr*pr else pr*pr*a
```

4. Pour  $n \in \mathbb{N}$ , donner un ordre de grandeur (en le justifiant) du nombre de multiplication nécessaires pour calculer  $a^n$  à l'aide de la fonction `exp_rapide`.

On note  $C(n)$  le nombre de multiplications nécessaires au calcul de  $a^n$ , alors  $C(n) \leq C(\lfloor n/2 \rfloor) + 2$  puisque dans le cas pair une seule multiplication supplémentaire est nécessaire et dans le cas impair 2. On en déduit que  $C(n) \leq 2 \log_2(n)$ .

5. Montrer que le nombre de multiplications nécessaire pour calculer  $a^{15}$  avec cet algorithme est 6.

Le calcul de  $a^{15}$  s'effectue avec  $a^{15} = ((a^2 \times a)^2 \times a)^2 \times a$ .  
Ce qui fait bien 6 multiplications.

6. Montrer (en donnant les étapes) qu'on peut calculer  $a^{15}$  en faisant seulement 5 multiplications. Que peut-on en conclure sur l'algorithme d'exponentiation rapide ?

On peut calculer  $a^{15}$  avec seulement 5 multiplications :  
 $b = a^2 \times a$  (2 multiplications)  
 $a^{15} = (b^2)^2 \times a$  (3 multiplications) On en déduit que l'algorithme d'exponentiation ne donne pas toujours le nombre de multiplications optimal.

### □ Exercice 2 : *palindrome*

Un **palindrome** est un mot qui se lit indifféremment de droite à gauche ou de gauche à droite, par exemple *kayak* est un palindrome, de même que *ressasser*. Par contre, *bobo* ou *élevé* ne sont pas des palindromes.

1. Ecrire, *sans utiliser* `strlen`, une fonction `longueur` qui prend en argument une chaîne de caractère et renvoie sa longueur.

☼ On rappelle qu'une chaîne de caractères est un tableau se terminant par le caractère spécial `'\0'`

```
1  int longueur(char s[])
2  {
3      int l = 0;
4      while (s[l]!='\0')
5      {
6          l++;
7      }
8      return l;
9  }
```

2. Ecrire une fonction itérative `est_palindrome` qui prend en argument une chaîne de caractères et renvoie `true` ou `false` suivant que cette chaîne soit ou non un palindrome.

```
1  bool est_palindrome(char s[])
2  {
3      int l = longueur(s);
4      for (int i=0; i<l/2; i++)
5      {
6          if (s[i]!=s[l-i-1]) return false;
7      }
8      return true;
9  }
```

3. Ecrire une version récursive de cette fonction.

☼ On pourra éventuellement écrire une fonction auxiliaire `palindrome_rec` qui prend en argument une chaîne de caractères `s` ainsi que deux entiers `debut` et `fin` et qui teste si la chaîne de caractères démarrant à l'indice `debut` et se terminant à l'indice `fin` (inclus) est un palindrome.

```
1  bool palindrome_rec(char s[], int deb, int fin)
2  {
3      if ((fin-deb)<2)
4      {
5          return true;
6      }
7      else
8          return s[deb]==s[fin] && palindrome_rec(s, deb+1, fin-1);
9  }
```

□ **Exercice 3** : convergence d'une suite

On considère la suite :

$$\begin{cases} u_1 = 2 \\ u_2 = 3 \\ u_{n+2} = 15 - \frac{54}{u_{n+1}} + \frac{40}{u_n u_{n+1}} \text{ pour tout } n \geq 0 \end{cases}$$

1. Ecrire une fonction `calcule` qui prend en argument un entier `n`, ne renvoie rien et affiche dans le terminal les valeurs de  $u_k$  pour  $k = 0, \dots, n$  calculées à l'aide de la formule de récurrence ci-dessus. A titre d'exemple on donne ci dessous le résultat souhaité pour l'appel `calcule(10)` :

```
u0 = 2.000000
u1 = 3.000000
u2 = 3.666667
u3 = 3.909091
u4 = 3.976744
u5 = 3.994152
u6 = 3.998536
u7 = 3.999634
u8 = 3.999908
u9 = 3.999977
u10 = 3.999994
```

```
1 void calcule(int n)
2 {
3     double u0 = 2.;
4     double u1 = 3.;
5     double u2;
6     printf("u0 = %f\n", u0);
7     printf("u1 = %f\n", u1);
8     for (int i=2; i<=n; i++)
9     {
10         u2 = 15. - 54./u1 + 40./(u1*u0);
11         u0 = u1;
12         u1 = u2;
13         printf("u%d = %lf\n", i, u1);
14     }
15 }
```

2. Ecrire un programme principal `main` qui prend en argument un entier sur la ligne de commande, et appelle la fonction `calcule` avec cet entier. A titre d'exemple, si votre programme est compilé sous le nom `suite.exe` alors `./suite.exe 10` doit produire l'affiche précédent.

⊗ On rappelle que la fonction `atoi` permet de convertir une chaîne de caractères en entier.

```
1 int main(int argc, char* argv[])
2 {
3     calcule(atoi(argv[1]));
4 }
```

3. Montrer que le terme général de  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$  est  $u_n = \frac{4^n + 2}{4^{n-1} + 2}$ .

⊗ Penser à faire un raisonnement par récurrence.

Pour tout  $n \in \mathbb{N}$ , on note  $\mathcal{P}(n)$  la propriété  $u_n = \frac{4^n + 2}{4^{n-1} + 2}$ . Montrons par récurrence que  $\mathcal{P}(n)$  est vraie pour tout  $n \in \mathbb{N}$ .

$\mathcal{P}(1)$  est vraie, en effet :  $\frac{4^1 + 2}{4^0 + 2} = 2$  et  $u_1 = 2$

$\mathcal{P}(2)$  est vraie, en effet :  $\frac{4^2 + 2}{4^1 + 2} = 3$  et  $u_2 = 3$

On suppose maintenant qu'il existe un rang  $n \in \mathbb{N}$  tel que  $\mathcal{P}(n)$  et  $\mathcal{P}(n+1)$  soient vraies et on montre qu'alors  $\mathcal{P}(n+2)$  est vraie. Par définition,

$u_{n+2} = 15 - \frac{54}{u_{n+1}} + \frac{40}{u_n u_{n+1}}$ , par hypothèse de récurrence  $u_n = \frac{4^n + 2}{4^{n-1} + 2}$  (et de même pour  $u_{n+1}$ ) donc

$$u_{n+2} = 15 - 54 \frac{4^n + 2}{4^{n+1} + 2} + 40 \frac{4^{n-1} + 2}{4^{n+1} + 2}$$

$$u_{n+2} = \frac{15(4^{n+1} + 2) - 54(4^n + 2) + 40(4^{n-1} + 2)}{4^{n+1} + 2}$$

$$u_{n+2} = \frac{60 \times 4^n + 30 - 54 \times 4^n - 108 + 10 \times 4^n + 80}{4^{n+1} + 2}$$

$$u_{n+2} = \frac{16 \times 4^n + 2}{4^{n+1} + 2}$$

$$u_{n+2} = \frac{4^{n+2} + 2}{4^{n+1} + 2}$$

Donc  $\mathcal{P}(n+2)$  est vérifiée.

4. En déduire la limite de  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$ .

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{4^n + 2}{4^{n-1} + 2} = 4$$

5. On donne ci-dessous les 5 dernière lignes affichées par `./exercice1.exe 60`. Calculer la valeur exacte de  $u_{60}$  grâce à la formule établie à la question 3 et expliquer rapidement la différence avec la valeur calculée par le programme.

```
u56 = 9.999964
u57 = 9.999986
u58 = 9.999994
u59 = 9.999998
u60 = 9.999999
```

Les erreurs d'arrondi dues à l'arithmétique à virgule flottante ne permettent pas de calculer correctement les termes de cette suite.

#### □ Exercice 4 : Structures et pointeurs

Dans un lycée les salles de cours sont nommées par une lettre suivie d'un numéro (par exemple R4 ou S6). De plus ces salles ont une capacité maximale d'élèves donnée sous la forme d'un nombre entier et sont ou non équipées d'ordinateurs.

1. Donner en C, la définition d'un type structuré `salle` contenant les champs suivants :

- `batiment` de type `char`
- `numero` de type `int`
- `capacite` de type `int`
- `ordinateur` de type `bool`

```

1 struct salle {
2     char batiment;
3     int numero;
4     int capacite;
5     bool ordinateur;
6 };
7 typedef struct salle salle;

```

Dans toute la suite de l'exercice on suppose ce type défini et nommé `salle`.

2. Ecrire en C, une fonction `creer_salle` qui prend en argument un caractère `b`, deux entiers `n` et `c` et un booléen `o` et renvoie une variable de type `salle` telle que `salle.batiment = b`, `salle.numero = n`, `salle.capacite = c` et `salle.ordinateur = o`.

```

1 salle creer_salle(char b, int n, int c, bool o)
2 {
3     salle s = {.batiment = b, .numero = n, .capacite = c, .ordinateur = o};
4     return s;
5 }

```

3. Ecrire en C, une fonction `modifie_capacite` qui prend en argument une `salle s` et un entier `nc` qui affecte à cette salle la nouvelle capacité `nc`.

```

1 void modifie_capacite(salle* s, int nc)
2 {
3     s->capacite = nc;
4 }

```

4. On suppose à présent qu'on dispose d'un fichier `salles.txt` contenant 100 lignes, sur chaque ligne on trouve le nom d'une salle suivie de sa capacité puis d'un 1 si la salle est équipée d'ordinateur et d'un 0 sinon. Par exemple, voici les deux premières lignes du fichier `salles.txt` :

```

S6 30 0
R2 16 1

```

Ecrire une fonction `lire_salle` qui ne prend pas d'arguments, lit le fichier `salles.txt` et renvoie un tableau `salles` contenant les 100 salles du fichier. Par exemple le premier élément du tableau renvoyé `salles[0]` doit être tel que `salles[0].batiment = 'S'`, `salles[0].numero = 6`, `salles[0].capacite = 30` et `salles[0].ordinateur = false`.

☛ On rappelle que `fopen` permet d'ouvrir un fichier en donnant son nom et que `fscanf` permet de lire dans un fichier en donnant une chaîne de formatage et des pointeurs vers les valeurs lues.

```

1 salle* lire_salle()
2 {
3     FILE* lecteur = fopen("salles.txt", "r");
4     salle *salles = malloc(sizeof(salle)*100);
5     int info;
6     char bat;
7     int num, capa;
8     for (int i=0; i<100; i++)
9     {
10         fscanf(lecteur, "%c%d %d %d\n", &bat, &num, &capa, &info);
11         salles[i].batiment = bat;
12         salles[i].numero = num;
13         salles[i].capacite = capa;
14         salles[i].ordinateur = (info == 1);
15     }
16     fclose(lecteur);
17     return salles;
18 }

```

5. Ecrire une fonction `capacite_batiment` qui prend en argument un tableau de `salles` (ainsi que sa taille) et un caractère `bat` et renvoie la capacité totale des salles dont le bâtiment est `bat`.

```

1  int capacite_batiment(salle* salles, int size, char bat)
2  {
3      int capa_bat = 0;
4      for (int i=0; i<size;i++)
5      {
6          if (salles[i].batiment==bat)
7          {
8              capa_bat += salles[i].capacite;
9          }
10     }
11     return capa_bat;
12 }
```

□ **Exercice 5 : Implémentation des entiers par représentation binaire**

On rappelle qu'en C, le type `uint64_t` (disponible dans `stdint.h` qu'on suppose déjà importée dans la suite de l'exercice) représente des entiers *non signés* sur 64 bits. D'autre part on rappelle que le spécificateur de format permettant d'afficher un entier de type `uint64_t` est `%lu`.

1. A propos du format `uint64_t`.
  - a) Donner l'intervalle d'entiers représentable avec ce format.

Les entiers représentables avec ce format sont  $\llbracket 0; 2^{64} - 1 \rrbracket$ .

- b) En compilant puis en exécutant le programme suivant sur un ordinateur (les librairies `<stdio.h>` et `<stdint.h>` sont supposées importées) :

```

1  int main() {
2      uint64_t a=0;
3      a = a - 1;
4      printf("a= %lu\n",a);}
```

on a obtenu l'affichage suivant dans le terminal : `a= 18446744073709551615`. Expliquer cet affichage, s'agit-il d'un comportement indéfini ?

Comme `a` est un entier non signé initialisé à 0, l'instruction `a = a - 1` est un dépassement de capacité. Ce n'est pas un comportement indéfini, sur les entiers non signés les calculs sont faits modulo le plus grand entier représentable plus un et donc ici on obtient donc  $2^{64} - 1$ .

- c) Convertir  $\overline{11101011}^2$  en base 10.

$$\overline{11101011}^2 = \overline{235}^{10}.$$

- d) Convertir  $\overline{307}^{10}$  en base 2.

$$\overline{307}^{10} = \overline{100110011}^2.$$

2. Représentation des ensembles.

On utilise à présent les entiers au format `uint64_t` afin de représenter des ensembles. A chaque entier écrit en base 2 on associe l'ensemble dont les éléments sont les positions des bits égaux à 1. Par exemple :

- L'entier  $\overline{11001}^2 (= \overline{25}^{10})$  a des bits égaux à 1 aux positions 0,3 et 4 et donc représente l'ensemble  $\{0, 3, 4\}$ .
- L'entier  $\overline{10000000}^2 (= \overline{128}^{10})$  a un seul bit égal à 1 en position 7 et donc représente l'ensemble  $\{7\}$ .

- L'ensemble  $\{1, 5\}$  est représenté par l'entier ayant des bits égaux à 1 en position 1 et 5, c'est à dire  $\overline{100010}^2 = \overline{34}^{10}$ .

a) Quels sont les ensembles représentables avec ce codage avec des entiers au format `uint64_t` ?

Les ensembles représentables sont les parties de  $\llbracket 0; 63 \rrbracket$

b) Donner l'écriture en base 10 de l'entier représentant l'ensemble  $\{2, 7\}$

L'entier représentant  $\{2, 7\}$  est  $\overline{10000100}^2 = \overline{132}^{10}$ .

c) Quel est l'ensemble codé par l'entier  $\overline{76}^{10}$  ?

$\overline{76}^{10} = \overline{1001100}^2$  et donc code l'ensemble  $\{2, 3, 6\}$ .

d) Donner la caractérisation des ensembles représentés par une puissance exacte de 2.

Les ensembles représentés par une puissance exacte de 2 sont les singletons.

e) Ecrire une fonction `appartient` qui prend en argument un entier `s` codant un ensemble et un entier `e` et renvoie `true` si `e` appartient à l'ensemble codé par `s` et `false` sinon. Par exemple puisque l'ensemble  $\{1, 5\}$  est codé par 34, `appartient(34,1)` doit renvoyer `true` tandis que `appartient(34,2)` doit renvoyer `false`.

On utilise l'algorithme des divisions successives de façon à trouver le bit de rang `e`, on renvoie `true` si ce bit est à 1 et `false` sinon

```
1 }
2
3 bool appartient(uint64_t s, int e){
4     while (e!=0){
5         s = s/2;
```

Les opérations bit à bit ne sont pas au programme, mais ils permettent ici d'écrire une solution bien plus concise. L'opérateur `>>e` décale les bits de `s` de `e` rang vers la droite et `& 1` permet de récupérer le dernier bit.

```
1 #include <stdlib.h>
2
3 bool appartient_bb(uint64_t s, int e)
4 {
```

f) Ecrire une fonction `encode` en C, qui prend en argument un tableau d'entiers (et sa taille) et renvoie l'entier qui représente l'ensemble dont les éléments sont ceux du tableau. On supposera que les éléments du tableau sont distincts et tous inférieurs à 63. Par exemple, si `tab` est un tableau de taille 2 tel que `tab[0]=1` et `tab[1]=5` alors, `encode(tab,2)` doit renvoyer  $\overline{100010}^2$  c'est à dire  $\overline{34}^{10}$ .

```
1 uint64_t encode(int tab[], int size)
2 {
3     uint64_t res = 0;
4     for (int i=0; i<size; i++)
5     {
6         res += (uint64_t)pow(2.0, (double)(tab[i]));
7     }
8     return res;
```

- g) Ecrire une fonction `decode` en C, qui prend en argument un entier au format `uint64_t` et renvoie l'ensemble qu'il représente sous la forme d'un tableau. Par exemple `decode(34)` doit renvoyer un tableau `tab` tel que `tab[0]=1` et `tab[1]=5`.

```
1  int*  decode(uint64_t n)
2  {
3      int * tab = malloc(sizeof(int)*64);
4      int cid = 0;
5      for (int i=0;i<64;i++)
6      {
7          if (n%2==1) {
8              tab[cid] = i;
9              cid++;
10         }
11         n = n/2;
12     }
13     return tab;
14 }
```