

DS n°2 : Corrigé

Exo 1 : 2,75

1) - Il s'agit d'un traitement récursif d'ordre deux, car pour calculer un terme de la suite on utilise deux termes précédents. ($u_i = -u_{i-1} + 2 * u_{i-2}$)

0,75

2) - Fonction Suite (n: entier) : entier

Début

$u_0 \leftarrow 0, u_1 \leftarrow 3$

pour i de 2 à (n-1) faire

$u \leftarrow -u_1 + 2 * u_0$

$u_0 \leftarrow u_1$

$u_1 \leftarrow u$

Fin

Retourner u

Fin

	T/N
u_0	entier
u_1	entier
u	entier
i	entier

2

Exo 2 : 2,75

① $\arctan(x) = x - \frac{x^3}{3} + \frac{x^5}{5} - \frac{x^7}{7} + \dots$

si $x = 1 \Rightarrow \arctan(x) = \frac{\pi}{4} \Rightarrow$ Remplacer x par 1.

$\frac{\pi}{4} = 1 - \frac{1}{3} + \frac{1}{5} - \frac{1}{7} + \frac{1}{9} - \frac{1}{11} + \dots$

② Fonction James (Epsilon: réel) : réel

Début

$S_1 \leftarrow 1$

$i \leftarrow 1$

signe $\leftarrow -1$

Répéter

$S_2 \leftarrow S_1$

$i \leftarrow i + 2$

$S_1 \leftarrow S_2 + \text{signe} * \frac{1}{i}$

signe $\leftarrow -\text{signe}$

Jusqu'à ($ABS(4S_1 - 4S_2) < \text{Epsilon}$)

Retourner $4 * S_1$

Fin

	T/N
i	entier
signe	entier
S_1	réel
S_2	réel

2

①

Ex 3: 5,5

Procédure Remplir (@F: Fich, e: enreg) 0,25

Début

Ouvrir ("Niven.dat", F, "wb") 0,25

Pour n de 100 à 1000 faire 0,25

Si Niven(n) ET [] (EstNum(conv_Dec_Hex(n))) Alors = Faux

e.NV ← n

e.NV-Hex ← conv_Dec_Hex(n) 0,15

Finsi

Ecrire(F, e) 0,25

Fin

Fermer(F) 0,25

Fin

Algorithmes de modules utilisés:

Fonction Niven(n: entier): Booléen

Début

Retourner (n MOD somme(n) = 0)

Fin

T.D.O	
O	T/N
somme	Fonction

Fonction somme(n: entier): entier

Début

Si n = 0 Alors Retourner 0

Sinon Retourner (n MOD 10) + somme(n DIV 10)

Fin

Fin

commentaire (solution itérative)

T.D.O	
O	T/N
-	-

T.D.O	
O	T/N
S	entier

T.D.N.T:

TYPE	
Enreg	Enregistrement
NV	entier
NV-Hex	chaîne
Fin	
Fich	flux de Enreg

T.D.O.G:

O	T/N
e	Enreg.
n	entier
Niven	Fonction
conv_Dec_Hex	Fonction

S ← 0
Répéter
S ← S + n MOD 10
N ← N DIV 10
Jusqu'à (N = 0)
Retourner S.

Fonction Conv-De-Hex (n: entier); chaîne

Début

CH ← "0123456789ABCDEF"

Hex ← ""

Tantque (N ≠ 0) faire

Hex ← CH[n mod 16] + Hex

n ← n div 16

Fni

Retourne Hex.

Fni

⇒ on accepte toute autre solⁿ correcte.

T.D.O	
0	T/N
CH	constante
Hex	chaîne

Barème: - Rempli le fichier: 2,25

- Fonction Verifier un Nb Niven: 1,15

- Fonction Conversion Dec-Hex: 1

- T.D.N.T + T.D.O.G: 0,75

5.5 pts.

Rq: l'élève pensera à écrire la fonction somme dans le corps de la fonction qui vérifie si un nombre est de Niven ou non. Répartiti du (1,5 pts) selon la solⁿ proposée.

Ex 4: 9 pts

1) Algorithme du programme principal:

Algorithme Cryptage

Début

(1,5) Saisir (Key, F₁)
Remplir (Key, F₁, F₂)
Afficher (F₂). (0,5)

Fin

T.D.O.G

O	T/N
Key	chaîne
F ₁	Texte
F ₂	Texte
Saisir	Procédure
Remplir	
Afficher	

2) Algorithmes de modules envisagés: (7,5)

(1,5) * Procédure Affichage:

Procédure Afficher (@ F₂: Texte) (0,25)

Début

ouvrir ("F_res.txt", F₂, "r") (0,25)

Tantque Non (fin_fichier(F₂)) faire (0,25)

lire_ligne (F₂, CH) (0,25)

Ecrire (CH) (0,25)

Fin

Fermer (F₂). (0,25)

Fin

T.D.O

O	T/N
CH	chaîne

⇒ (0,25) par type d'erreur.

(2) pts

* Procédure Saisir (@ Key: chaîne, @ F₁: Texte) (0,25)

Début

ouvrir ("F_init.txt", F₁, "r") (0,25)

lire_ligne (F₁, CH) (0,25)

K ← CH

pour i de 0 à long(CH)-1 faire (0,25)

 K ← K + CHR (Aléa(65,91)) (0,25)

Fin

Key ← Gen_Bin (K). (0,25)

Fermer (F₁). (0,25)

Fin

3)

- ⇒ Pour saisir la clé de sécurité il faut lire la 1^{re} ligne du fichier initial, pour savoir la longueur de la clé à générer.
- ⇒ la fonction Gen_Bin permet de générer une chaîne binaire à partir des codes ASCII des caractères d'un chaîne (K on après, ligne)
- ⇒ Key est un chaîne binaire à utiliser directement avec toutes les lignes du fichier lors du cryptage XOR.

T.D.O

O	T / N
CH	chaîne
K	chaîne
i	entier
Gen_Bin	Fonction

ligne du fichier F1.
clé aléatoire contenant
des caractères [A-Z]

Fonction Gen_Bin (CH: chaîne): chaîne
Début.

Bin ← ""
pour i de 0 à long(CH) faire
 Bin ← Bin + Conv_Dec_Bin(ORD(CH[i]))
Fin
Retourner Bin.
Fin

T.D.O

O	T / N
Bin	chaîne
i	entier
Conv_Dec_Bin	Fonction

0,26

* Procédure Remplir : 7,5

Procédure Remplir (Key: chaîne, @ F₁, F₂: Texte)

Début

ouvrir ("F-init.txt", F₁, "r")

ouvrir ("F-res.txt", F₂, "w")

Tantque Non(Fin_Fichier(F₁)) faire.

lire_ligne (F₁, ligne).

CH ← Gen-Bin (ligne)

CH_C ← crypter (Key, CH)

Ecrire_l (F₂, CH_C)

Fintque

Fermer (F₁)

Fermer (F₂).

Fin

T.D.O

O	T / N
ligne	chaîne
CH	chaîne (Binaire)
CH_C	chaîne (cryptée).
Gen-Bin	fonction
Crypter	fonction.

2 chaîne Binaire
Key →

Fonction crypter (CH₁, CH₂: chaîne): chaîne

Début

CH ← Ou_exclusif (CH₁, CH₂)

X ← Alea (65, 91)

CH_C ← codage (X, CH)

Retourner CH_C

Fin

T.D.O

O	T / N
CH	chaîne
X	entier
CH_C	chaîne
Ou_exclusif	fonction
Codage	fonction

Fonction Ou-exclusif (CH_1, CH_2 : chaîne): chaîne

Début

$CH \leftarrow ""$

pour i de 0 à $\text{long}(CH_1) - 1$ faire

si $CH_1[i] \neq CH_2[i]$ Alors

$CH \leftarrow CH + "1"$

sinon

$CH \leftarrow CH + "0"$

Fin si

Fin pour

Retourner CH .

T.D.O

	T/N
i CH	entière chaîne (Binaire)

Fonction Codage (X : entier, CH : chaîne): chaîne.

Début

$CH_C \leftarrow ""$

Tantque ($CH \neq ""$) faire

$D \leftarrow \text{conv_Bin_Dec}(\text{sous_chaîne}(CH, 0, 8))$

$CH_C \leftarrow CH_C + \text{CHR}(D + X)$

~~$CH \leftarrow \text{CH} + \text{CHR}(D + X)$~~ effacer($CH, 0, 8$)

Fin tq.

Retourner CH_C .

T.D.O

	T/N
CH_C D conv_Bin_Dec	chaîne entière Fonction

Fonction ConvDecBin (N: entier): chaîne.
Début.

```

    Bin ← "00000000", i ← 7
    Tantque (N ≠ 0) faire
        si (N MOD 2 ≠ 0) Alors
            Bin[i] ← "1"
            Fin si
            i ← i - 1
            N ← N DIV 2
        Fin
    Retourner Bin
Fin

```

0,75

→ on accepte toute autre 2^k correcte.
→ il faut vérifier que la chaîne Bin est de 8 bits.
autrement:

```

    Bin ← ""
    Répéter
        si (N MOD 2 = 0) Alors
            Bin ← "0" + Bin
        sinon
            Bin ← "1" + Bin
        Fin si
        N ← N DIV 2
    jusqu'à (N = 0)
    Tantque (long(Bin) < 8) faire
        Bin ← "0" + Bin
    Fin

```

0,25

T.D.O

0	T/N :
Bin i	chaîne entier.

Fonction Conv_Bin_Dec (ch: chaîne); entier
Début .

$D \leftarrow 0, p \leftarrow 1.$
 pour i de ~~1~~ long(ch) à 0 faire (pas --)
 $D \leftarrow D + p * \text{val}(ch[i])$
 $p \leftarrow 2 * p.$
 Fin pour.
 Retourner D .

Fin

⇒ on accepte toute autre sol^e correcte .

T, D, 0

0	T / W .
D, i p	entier

276
11
2
^

Barème Ex 4 :

- 1) Algorithme P.P. - Décomposition + Cohérence + T.D.O. 6 : 0,75 + 0,5
- 2) Algorithme de modules :

2) * - Saisie de la clé de cryptage + Conv. Binaire.

- longueur de la clé

0,25 - lecture d'une ligne de F_1 .

- saisie aléatoire de caractère majuscule

- concaténation.

0,15 - conversion de la clé en Binaire.

0,25 - Ajout de zéro à gauche \rightarrow 8 bits.

4,15 * Remplir le fichier F_2 à partir de F_1 et la clé :

0,25 - ouverture en lecture de F_1 + fermeture.

- ouverture en écriture de F_2 .

0,25 - lecture ligne par ligne de F_1 .

0,15 - conversion de ligne vers des chaînes Binaires.

0,15 - cryptage de la ligne (CH).

0,15 - Application de Ou-exclusif

- choix de la valeur $X \in [65-90]$.

0,25 - Détermination du code ASCII +

0,25 - concaténation de la chaîne cryptée.

0,25 - extraire de 8 bits

0,15 - reconvertir vers la Base Dec

1) * Afficher le contenu de F_2 :

0,25 - ouverture

0,25 - lecture ligne

0,25 - Afficher

0,25 - fermer F_2 .