



# MODULE INF112

TD 5 2012 - 2013





- Préparation TP5
  - Suite de Lucas (Examen 2006-07)
  - Équation logistique (sous Excel)
  - Analyse de la séquence d'ADN
- 2. Structuration et codage de l'information







### Suite de Lucas

On souhaite produire une action inscrivant les 150 premières valeurs de la suite de Lucas dans la troisième colonne d'un tableau comme Excel.

- Cette suite est définie par l'équation suivante :
  - U1 = 0
  - U2 = 3
  - Un = Un-1 + Un-2
- On rappelle que pour écrire la valeur « 0 » dans la cellule C1, on écrit: Cellule(1,3) ← 0







### Suite de Lucas

- Proposer un algorithme
- Paramétrer les valeurs initiales de la suite, pour calculer toutes les suites de la forme de la suite de Lucas
- Proposer un algorithme pour calculer
   Fibonacci à partir de Lucas Paramétré







### Lucas & Fibonacci

#### Définitions

Fibonacci	Lucas
F(n+2) = F(n+1) + F(n)	L(n+2) = L(n+1) + L(n)
avec $F(1) = F(2) = 1$	avec $L(1) = 1$ and $L(2) = 3$

#### Listes

N	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
Fibonacci	1	1	2	3	5	8	13	21	34	55	89	144
Lucas	1	3	4	7	11	18	29	47	76	123	199	322

#### Relations

$$F(n+1) + F(n-1) = L(n)$$
  $L(n+1) + L(n-1) = F(n)*5$ 





```
Action SuiteLucasParam(u1,u2,c : entier)
Début
  i : entier
  Cellule(1,c) \leftarrow u1
  Cellule(2,c) \leftarrow u2
  Pour i = 3 à 150
       Cellule(i,c) = Cellule(i-1,c) + Cellule(i-2,c)
  Fin pour
Fin
Action FiboAPartirDeLucas
Début
  SuiteLucasParam(0,1,3)
Fin
```





- Préparation TP5
  - Suite de Lucas (Examen 2006-07)
  - Équation logistique (sous Excel)
  - Analyse de la séquence d'ADN
- 2. Structuration et codage de l'information





### Equation logistique: flux et reflux de la vie

- Un modèle d'évolution de populations
- Modélisation :

$$Pt+1 = Pt + (F_{croiss} * Pt * (1 - Pt))$$

Pt «population ancienne»: population au temps t,

Pt+1 «population nouvelle»: population au temps t+1.

Pt est exprimé en fréquence et varie dans l'intervalle [0,1].







# **Equation logistique**

- Les résultats dépendent des conditions initiales :
  - de la population au temps t0
  - du taux de croissance
- Problématique
  - observer l'évolution de la population Pt,
  - en faisant varier les conditions initiales



### Réaliser des macros

pour remplir plusieurs tableaux de données correspondants aux différentes conditions initiales testées

pour afficher les graphes correspondants

	A	A B		D	E
1				Taux de croissance	0,5
2					
3	Temps	Population			
4	0	0,01			
5	1	0,01495			
6	2	0,02231325			

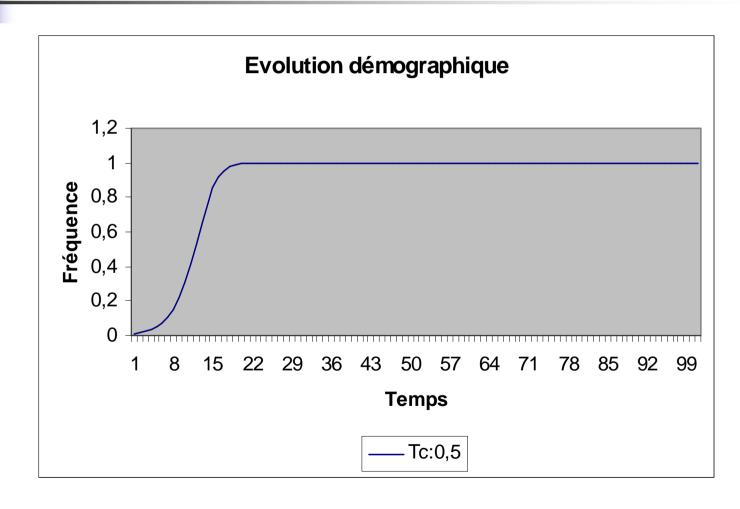
... ... ...

103	99	1		
104	100	1		



# 1

### Afficher les résultats









# Mode opératoire

- Création d'une macro DATA pour remplir une feuille de calcul
- Observation d'une macro GRAPHE pour tracer la courbe
- Itération pour exécuter le corps de la macro DATA sur 6 pages différentes en variant le taux de croissance
- Paramétrisation de GRAPHE
- Ajout de l'appel à GRAPHE dans DATA





- Préparation TP5
  - Suite de Lucas (Examen 2006-07)
  - Équation logistique (sous Excel)
  - Analyse de la séquence d'ADN
- 2. Structuration et codage de l'information



# Analyse séquence ADN



Fichier ADN.doc

⇒Transformation en ADN.txt

TTCTTCGACCTCCCC
ACCCCTTTCGCCTTT
GAAAGCCCTCTGCCG
CATACGAAGGCTAAC
CCCTGAAGATGCAAA
GTTGAATGATAACTA
TTACTTCACAAAGCC
ATACATGCACCTAGT
AACGCCCGCATCTGT
CACCGCACTTAGCAC

2012-2013

INF112 - TD5

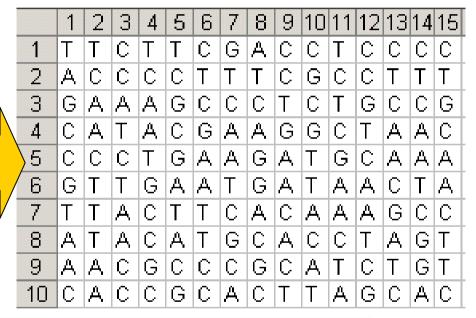




# Analyse séquence ADN

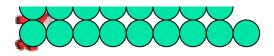
#### ⇒Importation de ADN.txt sous Excel

TTCTTCGACCTCCCC
ACCCCTTTCGCCTTT
GAAAGCCCTCTGCCG
CATACGAAGGCTAAC
CCCTGAAGATGCAAA
GTTGAATGATAACTA
TTACTTCACAAAGCC
ATACATGCACCTAGT
AACGCCCGCATCTGT
CACCGCACTTAGCAC



#### Problématique:

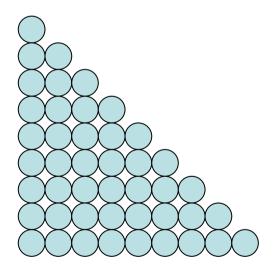
compter les A, les T, les C et les G calculer les proportions de A, de T, de C et de G Quel algorithme ?

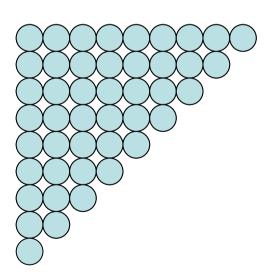




### Autre exercice

 Proposer des algorithmes pour la réalisation de ces deux dessins









```
Action PavageCercleG()
Début
  i,j : entier {compteurs}
  x,y : entier {coin supérieur gauche}
  c : entier {diamètre}
  x ← 100
  y ← 350
  c ← 20
  Pour i = 0 à 8 {ligne}
      Pour j = 0 à 8-i {colonne}
      Cercle(x + j*c, y - i*c, c)
      Fin pour
  Fin pour
Fin
```





```
Action PavageCercleD()
Début
  i,j : entier {compteurs}
  x,y : entier {coin supérieur gauche}
  c : entier {diamètre}
  x ← 100
  y ← 350
  c \leftarrow 20
  Pour i = 1 à 9 \{ligne\}
       Pour j = 0 à i {colonne}
       Cercle(x + j*c, y - i*c, c)
       Fin pour
  Fin pour
Fin
```





- 1. Préparation TP5
  - Suite de Lucas (Examen 2006-07)
  - Équation logistique (sous Excel)
  - Analyse de la séquence d'ADN
- 2. Structuration et codage de l'information







# Dans la vie de tous les jours

### Information écrite

- Via un système de codage
  - Symboles
    - Lettres (A..Z), Hiéroglyphes ...
    - Kanji, Hiragana, Katakana ...
  - Règles de composition (orthographe, grammaire)
- Structurée
- Sur un support (feuilles, livres, murs, ...)





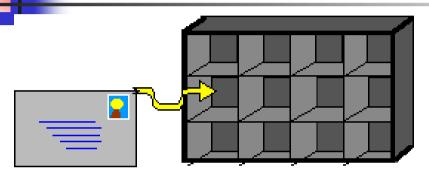
### Pour l'ordinateur

Très similaire à l'exemple précédent

- L'information est codée à partir de "bit"
  - 2 valeurs (vrai / faux ; 0 / 1; ...)
  - 8 bits = un octet
- On peut associer un sens aux suites de bits
  - Plusieurs codages possibles
- L'information est structurée
  - Fichiers, Dossiers / répertoires
- Stockée sur un support
  - disques, disquettes, clef USB, bandes magnétiques



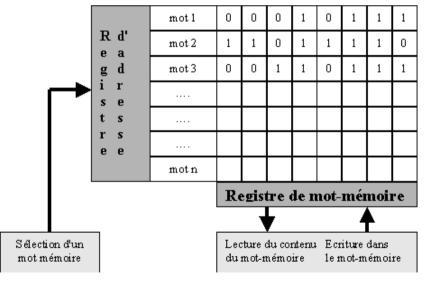
# Information et mémoire



#### Mémoire:

« casier avec une adresse » dans lequel est « rangée » de l'information

8 bits = octet ou byte





# Capacité mémoire

```
1 KiloOctets = 2^{10} Octets = 1024 Octets
```

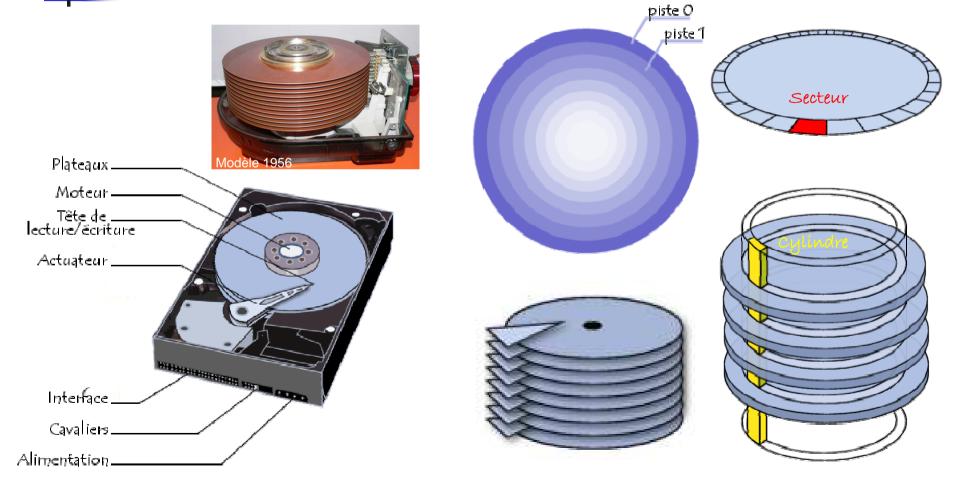
1 MegaOctets =  $2^{20}$  Octets = 1 048 576 Octets

1 GigaOctet =  $2^{30}$  Octets = 1 073 741 824 Octets

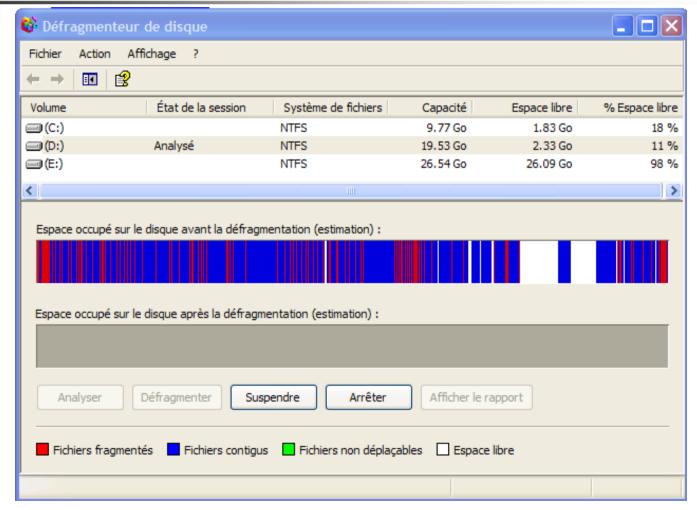
1 TeraOctet =  $2^{40}$  Octets = 1 099 511 627 776 O.





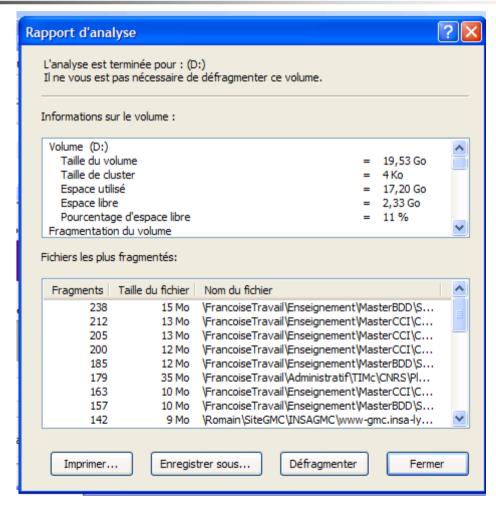






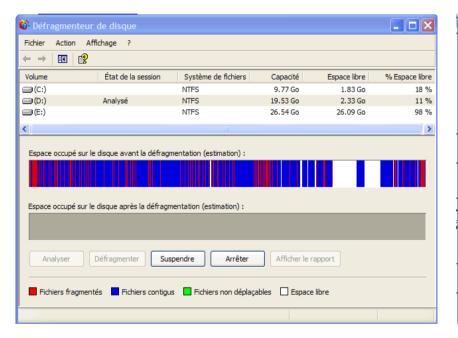


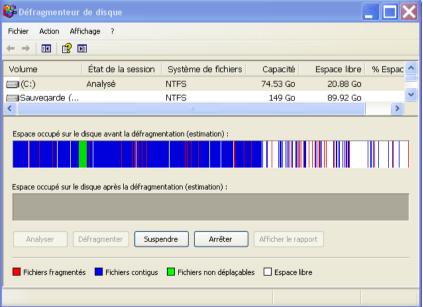
















# Capacité mémoire : Exemple

une mémoire contenant :

1024 mots de 32 bits chacun

la capacité de la mémoire est de





### 2. Structuration et codage de l'information Supports de sauvegarde et d'archivage

- les disquettes :1.4 Mo et les super-disks : 120 Mo
- le CDRom R/W : 650 Mo
- les disquettes ZIP : 100 ou 250 Mo
- le DVD R/W : 4.7 Go
- les clefs USB et cartes mémoires : 512 Mo à 64 Go
- la bande magnétique (DAT) jusqu'à 20 Go.
- le disque dur : plusieurs centaines / milliers de Go sur des PC communs









- 1. La RAM et la ROM sont deux types différents de clefs USB.
- 2. La RAM et la ROM sont deux protocoles de communication différents.
- 3. La RAM et la ROM sont deux marques/fabricants de bus.
- 4. La RAM et la ROM sont deux types d'ordinateurs.
- 5. La RAM et la ROM sont deux types de réseaux.
- 6. Aucune des affirmations ci-dessus n'est correcte.

Parmi les mots ci-dessous, lequel est la traduction anglaise du mot « octet » ?

- 1. Bit
- 2. Byte
- 3. GIF
- 4. MPEG
- 5. Web
- 6. aucune des réponses ci-dessus





### Exercice 2

Julien installe sur son site une vidéo de sa dernière compétition. Elle fait 510 000 Ko.

Combien de temps faudra-t-il au minimum pour télécharger ce fichier avec une connexion 512Kbits/s?

- 1. entre 1 et 2 secondes
- 2. entre 5 et 10 secondes
- 3. entre 1 et 10 minutes
- 4. entre 30 minutes et 1 heure
- 5. entre 2 et 3 heures
- 6. aucune des réponses ci-dessus







# Codage de l'information

- On associe les suites de bits avec des valeurs.
- Pour un octet, on a
  - 2 \* 2 \* 2 \* 2 \* 2 \* 2 \* 2 \* 2 \* 2 = 28 = 256 valeurs
- Avec un octet, on peut représenter 256 informations
- Exemple :
  - codage des nombres
  - table ASCII







# Un codage

 $0000\ 0000 = 0$ 

 $0000\ 0001 = 1$ 

 $0000\ 0010 = 2$ 

 $0000\ 0011 = 3$ 

 $0000\ 0100 = 4$ 

 $0000\ 0101 = 5$ 

 $0000\ 0110 = 6$ 

 $0000\ 0111 = 7$ 

 $0000\ 1000 = 8$ 

 $0000\ 1001 = 9$ 

 $0000\ 1010 = 10$ 

 $0001\ 0000 = 16$ 

 $0010\ 0000 = 32$ 

 $0100\ 0000 = 64$ 

 $1000\ 0000 = 128$ 

 $1000\ 0001 = 129$ 

 $1000\ 0010 = 130$ 







# Des codages

- Codage décimal
  - base 10; chiffres 0. 1. 2. 3. 4. 5. 6. 7. 8. 9
  - Ex:  $4037 = 4 \times 10^3 + 0 \times 10^2 + 3 \times 10^1 + 7 \times 10^0$
- Codage binaire
  - base 2; chiffres 0 et 1
  - Ex:  $11010 = 1 \times 2^4 + 1 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 0 \times 2^0$ =  $1 \times 16 + 1 \times 8 + 0 \times 4 + 1 \times 2 + 0 \times 1$ = 26
- Codage hexadécimal
  - base 16; chiffres 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, a, b, c, d, e, f
  - Ex:  $4f5e = 4 \times 16^3 + 15 \times 16^2 + 5 \times 16^1 + 14 \times 16^0$





# Des codages : exercice

Exprimer 133 en code binaire :

Exprimer 244 en code binaire :





# Des codages : exercice

#### Exprimer 133 en code binaire :

```
128 64 32 16 8 4 2 1

133 -128 = 5
5-4 = 1
1-1 = 0
```

$$1x128 + 0x64 + 0x32 + 0x16 + 0x8 + 1x4 + 0x2 + 1x1$$
  
=  $133 = 10000101$ 





## Des codages : exercice

Exprimer 244 en code binaire :

```
128 64 32 16 8 4 2 1
```

$$244-128 = 116$$
 $116-64 = 52$ 
 $52-32 = 20$ 
 $20-16 = 4$ 
 $4-4 = 0$ 

$$1x128 + 1x64 + 1x32 + 1x16 + 0x8 + 1x4 + 0x2 + 0x1$$
  
=  $244 = 11110100$ 





#### 2. Structuration et codage de l'information Exemple 10100011 : de binaire à héxa

#### Solution 1

$$= 1*27 + 0*26 + 1*25 + 0*24 + 0*23 + 0*22 + 1*21 + 1*20$$

$$= [163]10$$

$$= 16*10 + 3 = A*16 + 3 = A3$$

#### Solution 2

4 bits permettent de coder 16 caractères Décomposer les octets en 2 paquets de 4 bits Les traduire séparément, puis rassembler

$$\begin{bmatrix}
1010]_2 = [10]_{10} = [A]_{16} \\
[0011]_2 = [3]_{10} = [3]_{16}
\end{bmatrix}$$
A3





#### De l'hexadécimal au binaire

Comment s'écrit [FF]16 en binaire ?







## Codage ASCII

 On peut associer différentes significations à une suite de caractères

#### Table ASCII

- Association valeur numérique / caractère
- Utilisé pour traduire des textes (écrits de façon alphabétique) en suite d'octet.







## Codage ASCII

- 7bits ->128 caractères
- 26 lettres majuscules A Z
- 26 lettres minuscule a z
- 10 chiffres 0 à 9
- 33 caractères de ponctuation :
  sp,! " #\$%& '()\*+,-. /< = >?@ [ ] ^\_` { | } ~
- 33 caractères de contrôle : null, etx, bel, bs, ht, lf, vt, ff, cr, ..., del



## Codage ASCII

Dec Hx Oct Char	Dec Hx Oct Html Chr	Dec Hx Oct Html Chr Dec Hx Oct Html Chr
0 0 000 NUL (null)	32 20 040   Space	64 40 100 4#64; 0 96 60 140 4#96;
l 1 001 SOH (start of heading)	33 21 041 @#33; !	65 41 101 a#65; A 97 61 141 a#97; a
2 2 002 STX (start of text)	34 22 042 @#34; "	66 42 102 a#66; B   98 62 142 a#98; b
3 3 003 ETX (end of text)	35 23 043 # #	67 43 103 C C   99 63 143 c C
4 4 004 EOT (end of transmission)	36 24 044 \$ 年	68 44 104 D D   100 64 144 d d
5 5 005 <mark>ENQ</mark> (enquiry)	37 25 045 % %	69 45 105 E E   101 65 145 e e
6 6 006 <mark>ACK</mark> (acknowledge)	38 26 046 & &	70 46 106 F F   102 66 146 f f
7 7 007 BEL (bell)	39 27 047 ' '	71 47 107 4#71; G 103 67 147 4#103; g
8 8 010 <mark>BS</mark> (backspace)	40 28 050 ( (	72 48 110 H H   104 68 150 h h
9 9 011 TAB (horizontal tab)	41 29 051 ) )	73 49 111 4#73; I   105 69 151 4#105; i
10 A 012 LF (NL line feed, new line)	42 2A 052 @#42; * 👚	74 4A 112 6#74; J   106 6A 152 6#106; j
ll B 013 <mark>VT</mark> (vertical tab)	43 2B 053 + +	75 4B 113 6#75; K 107 6B 153 6#107; k
12 C 014 FF (NP form feed, new page)	44 2C 054 , ,	76 4C 114 L L   108 6C 154 l L
13 D 015 CR (carriage return)	45 2D 055 - -	77 4D 115 M M   109 6D 155 m m
14 E 016 <mark>SO</mark> (shift out)	46 2E 056 . .	78 4E 116 N N   110 6E 156 n n
15 F 017 <mark>SI</mark> (shift in)	47 2F 057 / /	79 4F 117 6#79; 0   111 6F 157 6#111; 0
16 10 020 DLE (data link escape) 📗	48 30 060 0 0	80 50 120 P P   112 70 160 p p
17 11 021 DC1 (device control 1)	49 31 061 1 1	81 51 121 4#81; <b>Q</b>   113 71 161 4#113; <b>q</b>
18 12 022 DC2 (device control 2)	50 32 062 2 2	82 52 122 4#82; R   114 72 162 4#114; r
19 13 023 DC3 (device control 3)	51 33 063 3 3	83 53 123 6#83; <mark>5</mark>  115 73 163 6#115; <mark>5</mark>
20 14 024 DC4 (device control 4)	52 34 064 6#52; 4	84 54 124 T T  116 74 164 t t
21 15 025 NAK (negative acknowledge)	53 35 065 5 <b>5</b>	85 55 125 U <mark>U</mark>  117 75 165 u <mark>u</mark>
22 16 026 SYN (synchronous idle)	54 36 066 6 6	86 56 126 V V   118 76 166 v V
23 17 027 ETB (end of trans. block)	55 37 067 7 7	87 57 127 <b>6#87; ₩</b>  119 77 167 <b>6#</b> 119; ₩
24 18 030 CAN (cancel)	56 38 070 8 8	88 58 130 4#88; X   120 78 170 4#120; X
25 19 031 EM (end of medium)	57 39 071 9 9	89 59 131 6#89; Y   121 79 171 6#121; Y
26 1A 032 <mark>SUB</mark> (substitute)	58 3A 072 @#58;:	90 5A 132 6#90; Z   122 7A 172 6#122; Z
27 1B 033 <b>ESC</b> (escape)	59 3B 073 ;;	91 5B 133 [ [  123 7B 173 { {
28 1C 034 <b>FS</b> (file separator)	60 3C 074 < <	92 5C 134 \ \  124 7C 174
29 1D 035 <mark>GS</mark> (group separator)	61 3D 075 = =	93 5D 135 6#93; ]  125 7D 175 6#125; }
30 1E 036 RS (record separator)	62 3E 076 >>	94 5E 136 ^ ^  126 7E 176 ~ ~
31 1F 037 <mark>US</mark> (unit separator)	63 3F 077 ? ?	95 5F 137 _ _   127 7F 177  DEL
		Courses www.coniitable.com

Source: www.asciitable.com





### Codage ASCII

Le code binaire ci-dessous représente un mot de 7 lettres ASCII. Décodez-le.

```
0100
0100
0100
1110
0100
0100
0101
0101
0101
0101
```





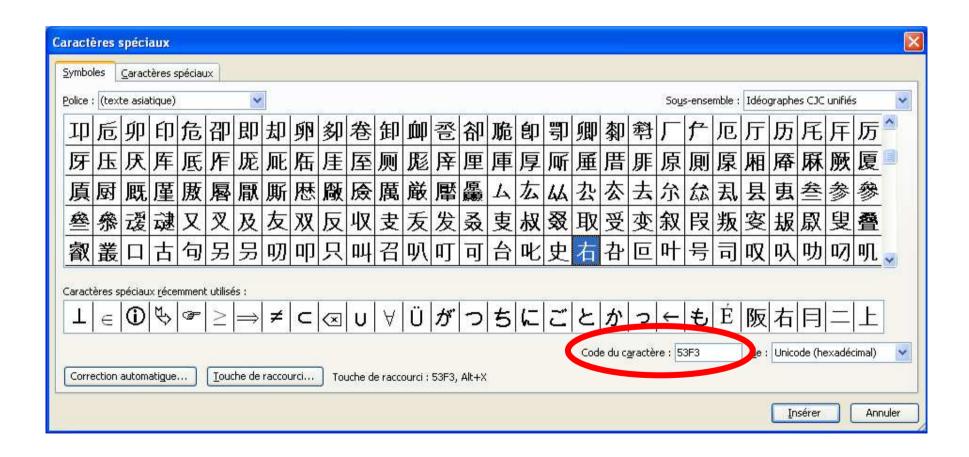


# Codage ASCII étendu

- Avec un octet, on code 256 caractères
- Les codes ISO 8859-1 à 8859-11 définissent les caractères entre 128 et 255
- Il existe plus de
  - 4000 caractères chinois (Kanjis)
  - Différents alphabets
- Il existe d'autres codages (étendus)
  - Sur 2 ou 3 octets.
  - Chaque caractère = 2 ou 3 octets
  - UNICODE 16 bits -> 65 536 caractères
  - UCS-2 16 bits UCS-4 32 bits



# Codage UNICODE





### Corrections Exercices





### Exercice: décodage binaire

Le code binaire ci-dessous représente un mot de 7 lettres ASCII. Décodez-le.





#### décodage binaire solution par la traduction en héxadécimal

Le code binaire ci-dessous représente un mot de 7 lettres ASCII. Décodez-le.

```
0100 0010 4 2
0100 1001 4 9
0100 1110 4 [14] = 4 E
0100 0001 4 1
0100 0001 4 9
0101 0010 5 2
0100 0101 4 5
```





#### décodage binaire solution par la traduction en héxadécimal

Le code binaire ci-dessous représente un mot de 7 lettres ASCII. Décodez-le.

0100 0010	4 2	В
0100 1001	4 9	- 1
0100 1110	4 [14] = 4 E	N
0100 0001	4 1	A
0100 1001	4 9	- 1
0101 0010	5 2	R
0100 0101	4 5	E





### décodage binaire solution par la traduction en décimal

Le code binaire ci-dessous représente un mot de 7 lettres ASCII. Décodez-le.

```
0100 0010 1x64 + 0x32 + 0x16 + 0x8 + 0x4 + 1x2 + 0x1 = 66

0100 1001 1x64 + 0x32 + 0x16 + 1x8 + 0x4 + 0x2 + 1x1 = 73

0100 1110 1x64 + 0x32 + 0x16 + 1x8 + 1x4 + 1x2 + 0x1 = 78

0100 0001 1x64 + 0x32 + 0x16 + 0x8 + 0x4 + 0x2 + 1x1 = 65

0100 1001 1x64 + 0x32 + 0x16 + 1x8 + 0x4 + 0x2 + 1x1 = 73

0101 0010 1x64 + 0x32 + 1x16 + 0x8 + 0x4 + 1x2 + 0x1 = 82

0100 0101 1x64 + 0x32 + 0x16 + 0x8 + 1x4 + 0x2 + 1x1 = 69
```





### décodage binaire solution par la traduction en décimal

Le code binaire ci-dessous représente un mot de 7 lettres ASCII. Décodez-le.

```
01000010 = 66 B

01001001 = 73 I

01001110 = 78 N

01000001 = 65 A

01001001 = 73 I

01010010 = 82 R

01000101 = 69 E
```



### décodage binaire Décodage avec Excel

	Α	В	С	D	Е	F	G
1			Décimal	Binaire	hexadecimal	Octal	codeASCII
63	61	61	61	00111101	3D	075	=
64	62	62		00111110	3E	076	>
65	63	63		00111111	3F	077	?
66	64	64		01000000	40	100	@
67	65	65	65	01000001	41	101	A
68	66	66	66	01000010	42	102	В
60	67	67	67	01000011	43	103	C

	Α	В	С	D	Е	F	G
1			Décimal	Binaire	hexadecimal	Octal	codeASCII
	1 00 4	0.4	0.4	DECEMBER OF STREET	DEGLIEWOOD O	DECCATIONS OF	0.4.0.000
63	=A62+1	61	61	=DECBIN(C63;8)	=DECHEX(C63;2)	=DECOCT(C63;3)	=CAR(C63)
64	=A63+1	62	62	=DECBIN(C64;8)	=DECHEX(C64;2)	=DECOCT(C64;3)	=CAR(C64)
65	=A64+1	63	63	=DECBIN(C65;8)	=DECHEX(C65;2)	=DECOCT(C65;3)	=CAR(C65)
66	=A65+1	64	64	=DECBIN(C66;8)	=DECHEX(C66;2)	=DECOCT(C66;3)	=CAR(C66)
67	=A66+1	65	65	=DECBIN(C67;8)	=DECHEX(C67;2)	=DECOCT(C67;3)	=CAR(C67)
68	=A67+1	66	66	=DECBIN(C68;8)	=DECHEX(C68;2)	=DECOCT(C68;3)	=CAR(C68)
69	=A68+1	67	67	=DECBIN(C69;8)	=DECHEX(C69;2)	=DECOCT(C69;3)	=CAR(C69)
70	=A69+1	68	68	=DECBIN(C70;8)	=DECHEX(C70;2)	=DECOCT(C70;3)	=CAR(C70)
	·						

Menu *Outils* => Macros complémentaires ...

=> Utilitaires d'analyse

Menu *Insertion* => fonctions (fonctions scientifiques)