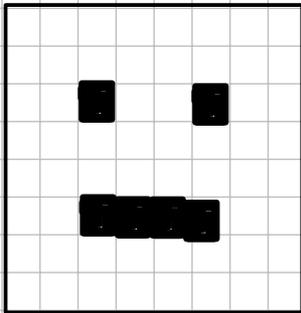
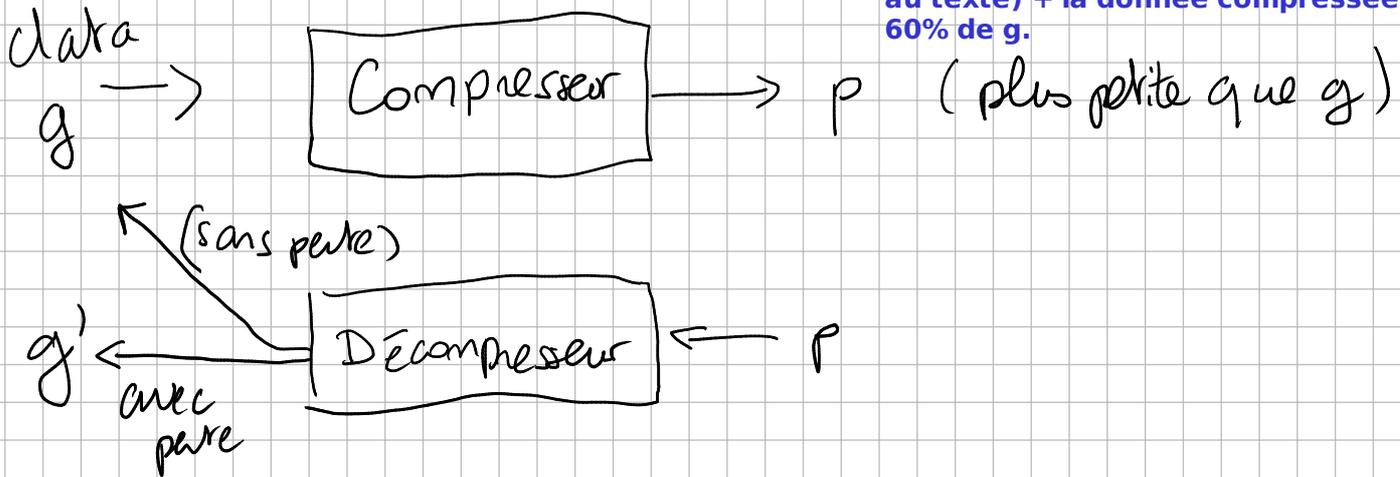


Compression.

pour Huffman : l'arbre (petit par rapport au texte) + la donnée compressée 60% de g.



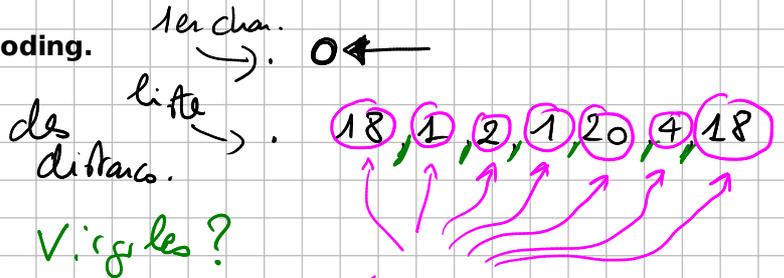
8*8 lettres. 0 si c'est blanc et 1 si c'est noir

première ligne 00000000
 seconde ligne 00000000
 etc
 00100100
 00000000
 00000000
 00111100
 00000000
 00000000

18 : 0
 1 : 1
 2 : 0
 1 : 1
 20 : 0
 4 : 1
 18 : 0

seconde col
 0, 1, 0, ...
 18, 1, 2, ...
 première col.

Une idée de codage. run length encoding. coder les séquences.



Comment coder / écrire les longueurs de chaque séquence ?

en binaire.

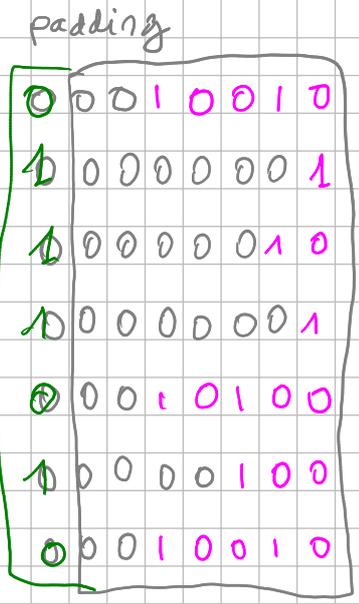
exercice : écrire ces nombres en binaire.

2⁰ 1
 2¹ 10
 2² 100
 2³ 1000
 2⁴ 10000
 2⁵ 100000
 2⁶ 1000000

1
 2
 4
 8
 16
 32
 au + 7 bits
 écrire sur 8 bits

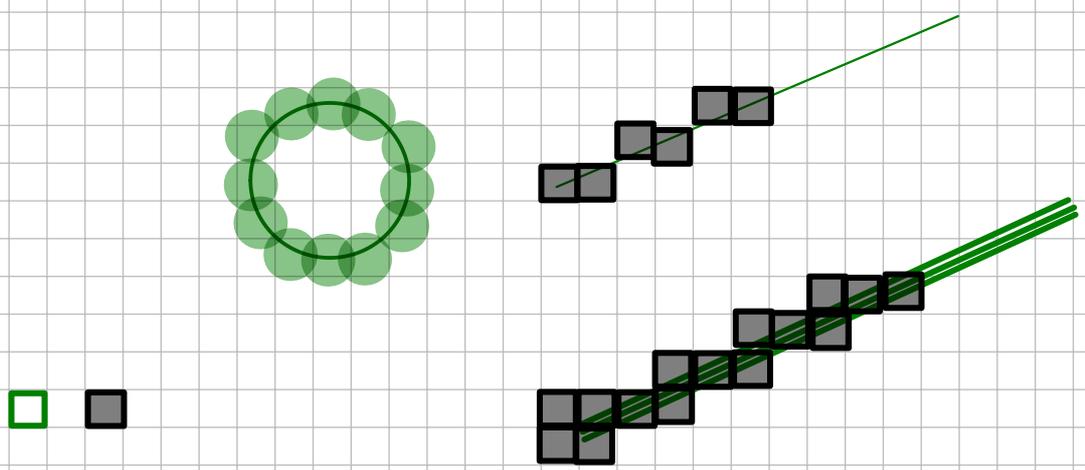
18 = 16 + 2 = 10010 en base 2.
 1 = 2⁰ = 1
 2 = 2¹ = 10
 20 = 16 + 4 = 10100

18
1
2
1
20
4
18



← une proposition "sans virgule" procède par alignement.
En rest un bit de parité

première ligne	00000000	00000000
seconde ligne	00000000	00000000
etc	00100100	00100100
	00000000	00000000
	00000000	00111100
	00111100	00000000
	00000000	00000000



DECODE_MOI

Exemple de Huffman

D:2
E:2
C:1
O:2
_:1
M:1
I:1

D:2
E:2
O:2
C:1
_:1
M:1
I:1

file d'attente
de racines
d'arbre

message en ASCII 7 bits
10*7 = 70 bits.

011100111010111000011110010

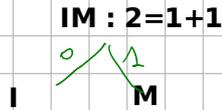
une trentaine de bits.

l'algo de Huffman

→ 1 seul
arbre

↑ lettre
↑ nombre
d'oc.

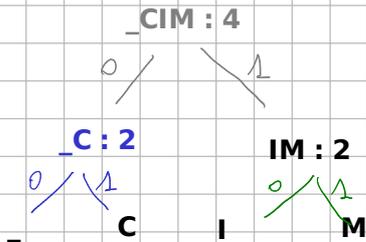
1. D:2
E:2
O:2
IM:2
C:1
_:1



2. D:2
E:2
O:2
IM:2
_C:2



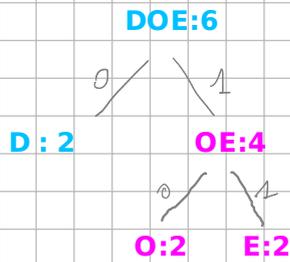
3. CIM:4
D:2
E:2
O:2



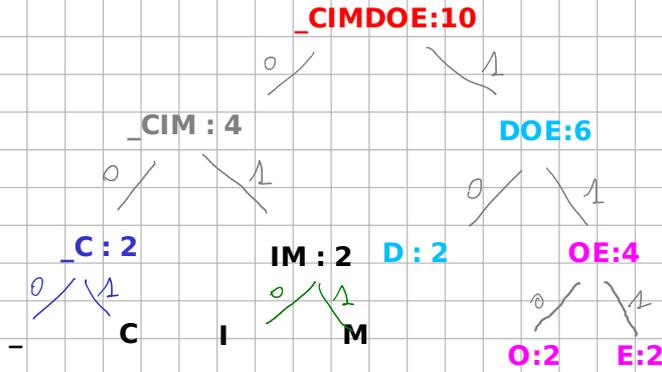
4. -CIM:4
OE:4
D:2



5, -C ICM:4
 (DOE:6)



6 -C ICM DOE:10



_ : 000
 C : 001
 I : 010
 M : 011
 D : 10
 O : 110
 E : 111

Compression de Huffman sur le message DECODE_MOI

1011100111010111000011110010

décoder (sans virgules!) car c'est un code préfixe.

10 111
 ↓ ↓
 D E

Questionnement : compresser de sorte à permettre de faire des calculs directement sur le compressé?

idée qui n'est pas propre à la compression. On la retrouve en cryptographie. chiffrement holomorphe