# Représentation binaire d'un entier relatif

Comment représenter les entiers négatifs?

1. Une première approche: Par exemple sur un octet on va coder 4 par 0000 0100 et pour coder -4 on va utiliser **un bit significatif** celui qui est le "plus à gauche" dit **bit de poids fort** que l'on va mettre à 1 pour dire que ce nombre est négatif et on ne change pas les autres bits ce qui donne

 $-4 = (10000100)_2$ 

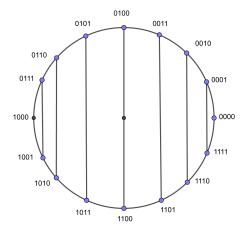
Calculons  $-4 + 4 = (10001000)_2$  qui vaut -8 avec notre convention au lieu de 0 ce qui est un problème!

2. Une deuxième approche Supposons que les entiers sont codés uniquement sur 4 bits et plaçons les mots de 4 bits dans l'ordre croissant de 0000 jusqu'à 1111 sur un cercle de la manière suivante : on apparie ensemble les mots de telle sorte que la somme des deux mots donne toujours 1 0000 que l'on va assimiler à 0

On a donc apparié les entiers positifs et leur opposé on choisit pour positifs les mots de 4 bits **dont le bit de poids fort est 0** et les négatifs ceux dont le bit de poids fort est 1

Ainsi 2 est codé par 0010 et -2 par 1110.

1000 n'a plus de sens dans cette représentation. Ce mot n'est pas utilisé.



**Théorème 1.** (Complément à 2) Si les entiers relatifs sont codés sur n bits alors :

- 1. Il y a  $2^{n-1} 1$  mots ayant un bit de poids fort égale à 0, ils servent à coder les entiers positifs (On exclut le mot  $1 \underbrace{0...0}_{2n-1 \text{ since}}$ )
- 2. Les mots précédents ont un opposé obtenu en remplaçant chaque chiffre par son complément et en ajoutant 1

# Preuve

Soit  $m = c_n c_{n-1} ... c_0$  avec  $c_i \in \{0, 1\}$  et  $c_n = 0$  et où  $\overline{c_i}$  le complémentaire de  $c_i$ Considérons  $\overline{m} = \overline{c_n c_{n-1}} ... \overline{c_0}$  donc  $m + \overline{m} = 11 .... 11$  (que des 1) donc  $m + \overline{m} + 1 = m + (\overline{m} + 1) = 1$  00...00 que l'on assimile à 0, et l'opposé de m

 $et \overline{m} + 1$ 

# Exemples

1. Sur 16 bits, il y a  $2^{15} - 1 = 32767$  nombres positifs (ou négatifs).

Le plus grand entier positif que l'on peut coder est  $2^{15} - 1 = 32767$ .

Ensuite  $2^{15} = 1 \underbrace{0..0}_{15 \text{ zéros}}$  est un codage non significatif.

L'entier 2024 qui est strictement inférieur à 32767 peut donc être codé (ainsi que -2024)

2024 est codé par 0000 0111 1110 1000 donc pour trouver le code de son opposé on prend le complémentaire 1111 1000 0001 0111 puis on ajoute 1 ce qui donne pour le codage de -2024 -> 1111 1000 0001 1000

2. Quel est l'entier relatif codé par 1111 1000 0001 1000 sur 2 octets?

Déjà on remarque que le bit de poids fort est 1 donc c'est un nombre négatif.

Pour trouver de quel entier il s'agit, dans un premier temps on retranche 1 à  $1111\ 1000\ 0001\ 1000$ 

On obtient 1111 1000 0001 0111

Ensuite on prend le complémentaire du mot ci-dessus

On obtient  $0000\ 0111\ 1110\ 1000$  et on retrouve 2024, donc  $1111\ 1000\ 0001\ 1000$  code -2024

3. Peut on coder  $10^{15}$  sur 4 octets?

Non, car le plus grand entier naturel que l'on peut coder sur 32 bits est :

$$2^{31} - 1 = 2147483647 < 10^{10}$$

4. Peut on coder  $10^{15}$  sur 8 octets?

Oui, car le plus grand entier que l'on peut coder sur 64 bits est :

$$2^{63} - 1 = 9223372036854775807 > 9 \times 10^{18}$$

5. Sur 8 octets  $2^{15}$  est codé en binaire par

 $0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 1000\ 0000\ 0000$ 

En hexadécimal:

00 00 00 00 00 00 80 00

On prend le complémentaire :

ff ff ff ff ff ff ff ff

On ajoute 1 et on a la représentation de  $-2^{15}$  sur 64 bits (en hexadécimal) ff ff ff ff ff 80 00

- 6. Par contre on peut lire cette succession d'octets dans deux sens :
  - (a) De la gauche vers la droite ('big endian') :

ff ff ff ff ff 80 00

(b) De la droite vers la gauche ('little endian')

00 80 ff ff ff ff ff

```
>>> (-2**15).to_bytes(8,byteorder='big',signed=True)
b'\xff\xff\xff\xff\xff\xff\xff\xff\x80\x00'
```

```
>>> (-2**15).to_bytes(8,byteorder='little',signed=True)
b'\x00\x80\xff\xff\xff\xff\xff\xff\xff'
```

# **Exercices**

# $\mathbf{Ex} \ \mathbf{1}$

Sur 8 bits coder -1 et -4

Combien de nombres négatifs peut on coder sur 8 bits?

#### $\mathbf{Ex} \ \mathbf{2}$

- 1. Quel est le plus grand entier positif que l'on peut coder sur 16 bits? Peut on coder 10<sup>9</sup> sur 16 bits?
- 2. Sur 16 bits coder 15,16,31 et 32 puis leur opposé

#### Ex 3

- 1. Quel est le plus grand entier positif que l'on peut coder sur 4 octets?
- 2. Sur 4 octets coder 2048 et -2048

#### Ex 4

- 1. Les systèmes d'exploitation actuels codent les entiers sur 64 bits. Quel est le plus grand entier naturel représentable en machine?
- 2. Combien peut-on coder de nombres négatifs sur 64 bits?
- 3. Coder  $2^{12}$  sur 64 bits en hexadécimal
- 4. Coder  $-2^{12}$  sur 64 bits en hexadécimal

## $\mathbf{Ex} \ \mathbf{5}$

Quel entier relatif est codé par 1111 1000 sur 8 bits?

#### Ex 6

Quel entier relatif est codé par 1111 1111 1111 1000 sur 16 bits?

#### Ex 7

Quel entier relatif est codé par ff ff ff ff ff ff ca fe sur 8 octets?

#### Ex 8

Expliquer les messages d'erreur

```
>>> (1023).to_bytes(1,byteorder='big',signed=False)
Traceback (most recent call last):
   File "<console>", line 1, in <module>
OverflowError: int too big to convert
>>> (10**15).to_bytes(4,byteorder='big',signed=False)
Traceback (most recent call last):
   File "<console>", line 1, in <module>
OverflowError: int too big to convert
```

### Ex 9

A partir des informations suivantes trouver la représentation en machine de  $10^{15}$  et  $-10^{15}$  sur 64 bits (8 octets)

```
>>> hex(10**15)
'0x38d7ea4c68000'

>>> (10**15).to_bytes(8,byteorder='big',signed=False)
b'\x00\x03\x8d~\xa4\xc6\x80\x00'

>>> (-10**15).to_bytes(8,byteorder='big',signed=True)
b'\xff\xfcr\x81[9\x80\x00'
```