

NSI 1ère - Données - Complément à deux

QK

**Le complément à deux : comment
coder les entiers négatifs dans une
machine ?**

Rappels :

- **Entiers naturels** : entiers positifs ou nuls (0, 1, 2 etc.)
- **Entiers relatifs** : entiers de n'importe quel signe (\dots , -2, -1, 0, 1, \dots)

Le problème du signe :

Un signe n'est pas un nombre. . .

On ne peut pas l'encoder directement en binaire.

Le principe est d'attribuer au *bit de poids fort* (premier bit) le signe du nombre.

- Si le *bit de poids fort* est **0**, le nombre est **positif**,
- Si le *bit de poids fort* est **1**, le nombre est **négatif**.

Contrainte immédiate :

Il faut que la machine sache quelle est la taille du nombre !

Sinon :

- Comment déterminer “le bit de poids fort” ?
- Comment savoir où s'arrête le nombre ?

Durant tout le chapitre, on encodera **nos nombres entiers sur 8 bits**.

Approche naïve : binaire signé

Essayons avec cette simple règle :

Pour encoder un entier sur 8 bits,

- On détermine la représentation binaire de sa valeur absolue
- Ensuite on remplit de 0 à gauche.

Signe

- Si le nombre est positif, on garde le bit de poids fort à 0,
- **Sinon, on met le bit de poids fort à 1.**

Approche naïve : binaire signé

27

27 = 0b11011

On complète sur 8 bits :

27 = 0b 0001 1011

27 > 0 on garde le premier bit à 0

Approche naïve : binaire signé

-9

La valeur absolue de -9 est 9.

9 = 0b1001

On complète sur 8 bits :

9 = 0b 0000 1001

-9 < 0 on remplace le premier bit par -1 :

-9 = 0b 1000 1001

Jusqu'ici tout va bien...

Et soudain, c'est le drame...

Essayons d'ajouter ces exemples :

Vérifions que $27 + (-9) = 18$

```
  0b 0001 1011
+ 0b 1000 1001
-----
= 0b 1010 0100
```

... mais $0b\ 1010\ 0100 = 164$

Échec total ! Le binaire signé ne permet pas de réaliser les additions habituelles

Exercice 1

On suppose toujours nos entiers encodés sur un octet.

1. Donner la représentation binaire naïve de 12 et -100 et de -88.
2. Réaliser l'addition binaire bit à bit de ces nombres.
3. Comparer avec le résultat obtenu.

La méthode naïve ne permet pas de faire de calculs !

Avec la méthode naïve, **on ne peut plus réaliser d'opération naturelle sur les entiers**. On a maintenant deux objectifs :

1. **Représenter les entiers relatifs,**
2. **Conserver le même algorithme pour l'addition**

Le complément à deux

Complètement à deux : entiers positifs

Pour les entier positifs

1. coder l'entier en binaire comme d'habitude,
2. compléter l'octet avec des 0 devant.

Pour les entiers négatifs

1. Coder la valeur absolue du nombre en base 2,
2. compléter l'octet avec des 0 devant,
3. échanger tous les bits ($1 \leftrightarrow 0$),
4. ajouter 1.

- Si le bit de poids fort est 0 : le nombre est positif
- Si le bit de poids fort est 1 : le nombre est négatif

27

1. coder l'entier en binaire comme d'habitude,

27 = 0b11011

2. compléter l'octet avec des 0 devant.

27 = 0b 0001 1011

Le complément à 2 sur un octet de 27 est 0b 0001 1011

Exemples : -9

-9

1. coder la valeur absolue du nombre :

9 = 0b1001

2. compléter l'octet :

0b 0000 1001

3. échanger tous les bits :

0b 1111 0110

4. ajouter 1 :

0b 1111 0111

Le complément à 2 sur un octet de -9 est 0b 1111 0111

Exercice 2

Donner les compléments de à 2 de 12, -100 et -88.

Vérifions : $27 + (-9)$

Vérifions : $27 + (-9) = 18$

$$\begin{array}{r} 0001\ 1011 \\ +\ 1111\ 0111 \\ \hline =\ 0001\ 0010 \end{array}$$

On vérifie immédiatement que $18 = 0b10010$

Remarque la dernière retenue (tout à gauche) disparaît.

Exercice 3

1. Réaliser l'addition binaire des compléments à 2 des nombres 12 et -100.
2. Vérifier qu'on retrouve bien le résultat précédent pour -88.

Complément à deux vers décimal

Si l'entier est positif (son premier bit est 0)...

On fait comme d'habitude !

Exemple : 0b 0001 1011

$$1 \times 1 + 1 \times 2 + 1 \times 8 + 1 \times 16 = 27 \text{ boom}$$

Si l'entier est négatif (si premier bit est 1)

1. On échange tous les bits $0 \leftrightarrow 1$,
2. On ajoute 1,
3. On converti en binaire comme d'habitude,
4. On change le signe.

Exemple : 0b 1111 0111

Exemple : 0b 1111 0111

1. On échange tous les bits,
0b 0000 1000
2. On ajoute 1,
0b 0000 1001
3. On converti en binaire comme d'habitude,
 $0b\ 1001 = 1 * 1 + 1 * 8 = 9$
4. On change le signe.
 $0b\ 1111\ 0111 = -9$

Exercice 4

Donner les notations décimales des compléments à deux sur un octet suivants :

1. 0b1111 1111
2. 0b1000 0000
3. 0b0111 1111
4. 0b1010 0011

Remarque : Si mon entier négatif A à 4 chiffres décimaux, il est PLUS PETIT qu'un entier négatif à 3 chiffres décimaux :
 $-1234 < -999$

Cette propriété est-elle préservée dans le complément à deux ?

Table de valeurs

bit
de
signe

0 1 1 1 1 1 1 1 = 127

0 ... = ...

0 0 0 0 0 0 1 0 = 2

0 0 0 0 0 0 0 1 = 1

0 0 0 0 0 0 0 0 = 0

1 1 1 1 1 1 1 1 = -1

1 1 1 1 1 1 1 0 = -2

1 ... = ...

1 0 0 0 0 0 0 1 = -127

1 0 0 0 0 0 0 0 = -128

Combien d'entiers relatifs sur un octet ?

Règle

- Sur un octet on peut encoder de 0 (0b00000000) à 127 (0b01111111)
- Sur un octet on peut encoder de -1 (0b11111111) à -128 (0b10000000)

Combien d'entiers relatifs sur avec n bits ?

Règle

- Sur un octet on peut encoder de 0 à 2^{n-1} .
- Sur un octet on peut encoder de -1 à -2^n .

On a trouvé une méthode permettant d'ajouter des entiers (et donc de faire les opérations habituelles. . .) qui fonctionne aussi avec les entiers *négatifs*.

et Python là dedans ?

Aie, c'est compliqué. Les opérations précédentes ont toutes supposées une taille fixe des entiers : **codés sur un octet**

Dans Python les entiers ont une *taille arbitraire*, il ne peut afficher nativement le complément à deux.

```
>>> bin(12)
'0b1100'
>>> bin(-12)
'-0b1100'
```

Pour ceux que ça intéresse j'ai un TP Colab qui montre différentes manières d'afficher le complément à deux dans Python.