Fonctionnement des Ordinateurs

TP1 - Représentation des nombres entiers

B. QUOITIN Faculté des Sciences Université de Mons

Résumé

L'objectif de cette séance d'exercices est de renforcer votre compréhension des notations binaire, hexadécimale et octale et des conversions entre elles, des différents formats de représentation de nombres entiers dans un ordinateur – entiers non-signés et complément à deux et d'opérations arithmétiques élémentaires en représentation binaire.

Table des matières

1	Représentation positionnelle	1
1.1	Représentation binaire (non-signée)	1
1.2	Bases hexadécimales et octales	2
1.3	Algorithme de conversion décimal $ o$ binaire	4
2	Complément à 2	5
2.1	Représentation	5
22	One arithmetiques	5

1 Représentation positionnelle

1.1 Représentation binaire (non-signée)

Soit un mot binaire $(b_i)_{i \in \{0...N-1\}}$. Donnez la formule permettant d'interpréter (b_i) comme la représentation positionnelle binaire de x. Connaissez-vous les exposants entiers de 2? Il est utile de les mémoriser jusqu'à 2^8 voire 2^{16} .

Q1) Interprétation de la notation positionnelle binaire

$$x = \sum_{i=0}^{N-1} b_i 2^i$$

Quel est le plus grand nombre naturel représentable sur 12 bits avec cette représentation?

Q2) Plus grand nombre représentable sur 12 bits

$$2^N - 1 = 4095$$

Convertissez les nombres suivants de binaire en décimal

Q3) 100000

 $2^5 = 32$

Q4) 000010

 $2^1 = 2$

Q5) 111111

$$2^5 + 2^4 + 2^3 + 2^2 + 2^1 + 2^0 = 63$$

Q6) 010101

$$2^4 + 2^2 + 2^1 = 21$$

Convertissez les nombres suivants de décimal en binaire. Ne donnez que les bits significatifs. Appliquez au besoin l'algorithme utilisant des divisions euclidiennes successives.

Q7) 64

1000000

Q8) 7

111

Q9) 192

11000000

Q10) 3073

110000000001

Détail de l'exécution de l'algorithme :

n	q	r
3073	1536	1
1536	768	0
768	384	0
384	192	0
192	96	0
96	48	0
48	24	0
24	12	0
12	6	0
6	3	0
3	1	1
1	0	1

1.2 Bases hexadécimales et octales

Convertissez les nombres suivants d'hexadécimal/octal en décimal. Le préfixe 0×1 indique la représentation hexadécimale tandis que le préfixe 0 indique la représentation octale, des conventions également utilisées dans certains langages de programmation.

Q11) 0x1010

$$1 \times 16^3 + 1 \times 16^1 = 4112$$

Q12) 0x10A0

$$1 \times 16^3 + 10 \times 16^1 = 4256$$

Q13) 0xBABE

$$11 \times 16^3 + 10 \times 16^2 + 11 \times 16^1 + 14 \times 16^0 = 45056 + 2560 + 176 + 14 = 47806$$

Q14) 020 (octal)

$$2 \times 8^1 = 16$$

Q15) 072 (octal)

$$7 \times 8^1 + 2 \times 8^0 = 58$$

Convertissez les nombres suivants de la base 10 vers une autre base, en utilisant la méthode reposant sur les divisions entières successives.

© 2020, B. QUOITIN 2/8

Q16) 51966 à convertir en hexadécimal

0xCAFE

Détail de l'exécution de l'algorithme :

n	q	r
51966	3247	$14 \rightarrow E$
3247	202	$15 \rightarrow F$
202	12	$10 \rightarrow A$
12	0	$12 \rightarrow C$

Q17) 1025 à convertir en octal

02001

Détail de l'exécution de l'algorithme :

n	q	r
1025	128	1
128	16	0
16	2	0
2	0	2

Convertissez les nombres suivants entre les représentations binaire, octale et hexadécimale.

Q18) 0xCAFE en binaire

1100101011111110

 $C \rightarrow 1100$

 $A \rightarrow 1010$

 $\mathrm{F} \rightarrow 1111$

 $E \rightarrow 1110$

Q19) 0xCAFE en octal

0145376

1 100 101 011 111 110

 $110 \rightarrow 6$

 $111 \rightarrow 7$

 $\text{011} \rightarrow \text{3}$

 $\textbf{101} \rightarrow \textbf{5}$

 $\begin{array}{c} 100 \rightarrow 4 \\ 1 \rightarrow 1 \end{array}$

Q20) 072 (octal) en binaire

111010

 $7 \rightarrow 111$

 $2 \to 010$

© 2020, B. QUOITIN 3/8

1.3 Algorithme de conversion décimal \rightarrow binaire

Ecrivez en langage C, Java ou Python, un programme qui demande à l'utilisateur un nombre naturel dans l'intervalle $[0, 2^{31} - 1]$, qui le convertit ensuite en binaire et affiche finalement à la console le résultat de la conversion. Pour cela, itérez du bit de poids le plus fort au bit 0 et testez si la valeur du bit correspondant de la variable vaut 0 ou 1 en utilisant l'opérateur logique bitwise (&).

Q21) Code de l'algorithme

```
import math

n = 67

s = ''
for i in reversed(range(0, math.floor(math.log2(n)) + 1):
    if n & (1 << i):
        s += '1'
    else:
        s += '0'
print(s)</pre>
```

© 2020, B. Quoitin 4/8

2 Complément à 2

2.1 Représentation

Soit un mot binaire $(b_i)_{i \in \{0...N-1\}}$. Donnez la formule permettant d'interpréter (b_i) comme la représentation en complément à 2 de x.

Q22) Représentation en complément à 2

$$x = -b_{N-1}2^{N-1} + \sum_{i=0}^{N-2} b_i 2^i$$

Quel est l'intervalle de nombres entiers représentables en complément à 2 sur 12 bits?

Q23) Intervalle d'entiers représentables sur 12 bits

$$[2^{N-1}, 2^{N-1} - 1] = [-2048, 2047]$$

Donnez la représentation binaire en complément à 2 sur 8 bits des nombres suivants.

Q24) 17

00010001

Q25) -17

11101111

Q26) 255

Non représentable, car sur N bits les nombres représentables sont compris dans l'intervalle $\begin{bmatrix} -2^{N-1}, 2^{N-1} - 1 \end{bmatrix}$, soit $\begin{bmatrix} -128, 127 \end{bmatrix}$ sur 8 bits.

Q27) -128

10000000

Q28) -73

10110111

2.2 Opérations arithmétiques

Donnez la représentation binaire en complément à 2 sur 8 bits des résultats des opérations suivantes. Afin de vérifier vos résultats fournissez également les valeurs des opérandes et du résultat en décimal. Dans le cas de la division, donnez le quotient et le reste.

O29) 01001111 + 00000001

1111 01001111 + <u>00000001</u> 01010000

© 2020, B. Quoitin 5/8

Q30) Opposé de 10010110

Par définition, la représentation en complément à 2 de l'opposé d'un nombre x est la représentation de $2^N - x$. Il est facile d'obtenir $2^N - 1 - x$ en complémentant tous les bits de la représentation $(b_i)_i$ de x. Il suffit ensuite d'ajouter 1 à cette représentation.

Ici, $(b_i)_i$ =10010110 représente x. En complémentant chacun des bits, on obtient 01101001. En ajoutant 1, on obtient la représentation de -x: 01101010.

<u>Vérification</u>: 10010110 représente x = -106 alors que 01101010 représente -x = 106.

Q31) 01001111 + 01000001

```
1 1111 reports
01001111
+ 01000001
10010000
```

Il y a un dépassement de capacité qui peut être détecté en observant que les bits de poids fort des deux nombres additionnés vaut 0 alors que celui de leur somme vaut 1. Les deux nombres additionnés sont x=79 et y=65 et leur somme devrait être x+y=144. Pourtant, le résultat obtenu est -112, ce qui correspond à $x+y-2^N$.

Q32) 00000001 - 00000010

```
-1111111 reports négatifs
00000001
- 00000010
11111111
```

Une autre façon d'obtenir ce résultat serait d'effectuer l'addition x + (-y). La représentation de -y est 11111110.

00000001

+ <u>11111110</u> 11111111

Q33) 00001001 \times 00000110

Le résultat est $x \times y = 54$.

Il s'agit de calculer le produit de x=9 et y=6. La technique utilisée dans la résolution ci-dessous est celle de l'accumulation des produits partiels, tout en effectuant que des additions sur N bits.

```
00001001
      × 00000110
         00000000
                     (accumulateur)
      + 00000110
         00000110 (somme 1<sup>er</sup> produit partiel)
     + 00000000
        00000011
                      (somme 2 premiers produits partiels)
    + 00000000
      00000001
                      (somme 3 premiers produits partiels)
  + 00000110
     00000110
                      (somme 4 premiers produits partiels)
           ... continuer 4 itérations sans effet...
000000000110110
```

© 2020, B. QUOITIN 6/8

Q34) 10000001 - 10000010

11111111 (-1)

Q35) Opposé de 10000000

10000000

Il s'agit en fait d'un dépassement de capacité. L'opposé du nombre (-128) n'est pas représentable en complément à 2 sur N = 8 bits.

Q36) 00010100/00000101

Itération	R	d	Q	
init	00010100	10100000000	0	$R \leftarrow \text{divide}$
1		1010000000		$d \leftarrow d \ll 1$
	00010100		0	R - d < 0
2		101000000		
	00010100		0	
3		10100000		
	00010100		0	
4		1010000		
	00010100		0	
5		101000		
	00010100		0	
6		10100		
	00000000		1	$R-d \ge 0$:
7		1010		
	00000000		10	
8		101		
	00000000		100	
x = 20 et $y = 5$. Par conséquent, le $Q = 4$ et $R = 0$.				

$$\begin{array}{l} - & R \leftarrow \text{dividende} \, ; \, d \leftarrow \text{diviseur} \ll N \, ; \, Q \leftarrow 0 \\ - & d \leftarrow d \ll 1 \end{array}$$

$$R - d \ge 0 \Rightarrow R \leftarrow R - d$$

Q37) 00010111/00001001

Itération	R	d	Q
init	00010111	100100000000	0
1		10010000000	
	00010111		0
2		1001000000	
	00010111		0
3		100100000	
	00010111		0
4		10010000	
	00010111		0
5		1001000	
	00010111		0
6		100100	
	00010111		0
7		10010	
	00000101		1
8		1001	
	00000101		10

x=23 et y=9. Par conséquent, le Q=2 et R=5.

© 2020, B. Quoitin 7/8

Q38) 11110111×11111010

```
11110111
      × 11111010
         00000000
       + 11111010
         11111010
      + 111110100
       1011101110
    + 1111101000
     11011010110
   + 00000000000
      11011010110
  + 111110100000
    1011001110110
  + 1111101000000
  11010110110110
 + 11111010000000
 111010000110110
+ 111110100000000
 1111000100110110
```

Interprétation en représentation non-signée :

x=247 et y=255. Le résultat est $x \times y=61750$.

Interprétation en complément à 2 :

x=-9 et y=-6. Le résultat devrait être $x\times y=54$, or, le résultat correspond à la représentation de -28983. Nous avons vu au cours que le résultat est cependant correct si on se limite aux N bits de poids faible, soit 00110110, ce qui correspond effectivement à 54.

© 2020, B. QUOITIN 8/8