

TD3 - Représentation des entiers naturels et opérations arithmétiques

1 Représentation des entiers naturels

1.1 Codage

- ① Combien d'entiers naturels peut-on coder en binaire sur 1 octet ?
- ② Combien de bits faut-il pour représenter 65793 entiers naturels différents en binaire ?

Correction

- ① Un octet contient 8 bits, on peut donc coder $2^8 = 256$ nombres entiers naturels.
- ② Avec b bits on peut représenter 2^b entiers naturels différents, pour coder m entiers, il faut donc n bits tels que :

$$2^{n-1} < m \leq 2^n \Leftrightarrow n-1 < \log_2 m \leq n$$

d'où $n = \lceil \log_2 m \rceil$ ($\log_2 x = \frac{\ln x}{\ln 2}$; $\alpha^n = \exp^{n \ln \alpha}$).

Pour $m = 65793$, on obtient $n = \lceil \log_2 65793 \rceil = 17$.

1.2 Code de Gray

- Méthode de construction basique
 - Pour passer d'une ligne à la suivante, on inverse le bit le plus à droite possible qui introduit un nombre nouveau.
- ① Donner le code de Gray sur 3 bits en partant de 0 = 000.

Correction

Décimal	Gray	Décimal	Gray
0	000	4	110
1	001	5	111
2	011	6	101
3	010	7	100

- Méthode de construction par symétrie
 - Au départ, sur 1 bit, on utilise le code binaire naturel.
 - Lorsque l'on ajoute 1 bit supplémentaire, les nombres existants sont “symétrisés” comme dans un miroir (phénomène de réflexion, d'où l'autre nom code binaire réfléchi) pour obtenir les nouveaux nombres.
 - On ajoute 0 au début des nombres existants et 1 au début des nouveaux nombres.

1 bit		2 bits	
Decimal	Gray	Decimal	Gray
0	0	0	0
1	1	1	1
2		2	1
3	0	3	0

- ② Donner le code de Gray sur 4 bits.

Correction

Décimal	Gray	Décimal	Gray
0	0000	15	1000
1	0001	14	1001
2	0011	13	1011
3	0010	12	1010
4	0110	11	1110
5	0111	10	1111
6	0101	9	1101
7	0100	8	1100

2 Opérations arithmétiques

2.1 Addition

- ① Coder en binaire sur un octet les entiers 187 et 93, puis effectuer l'addition binaire des entiers ainsi codés. Vérifier que le résultat est correct.
 ② Même question avec 118 et 53.

Correction

$$\begin{aligned} ① \quad 187_{10} &= 10111011_2 \\ 93_{10} &= 1011101_2 \end{aligned}$$

$$\begin{array}{r}
 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \quad (187) \\
 + \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \quad (93) \\
 \hline
 1 \ 0 \ 0 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \ 0 \quad (24) \\
 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \quad (\text{retenues})
 \end{array}$$

On obtient donc sur 8 bits 11000₂, ce qui n'est pas correct.

$$\begin{aligned} ② \quad 118_{10} &= 1110110_2 \\ 53_{10} &= 110101_2 \end{aligned}$$

$$\begin{array}{r}
 1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \quad (118) \\
 + \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \quad (53) \\
 \hline
 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \quad (171) \\
 1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 0 \quad (retenues)
 \end{array}$$

On obtient donc sur 8 bits 10101011_2 .

2.2 Soustraction

- ① On considère les mêmes entiers que précédemment, mais cette fois il faut effectuer la soustraction des entiers. Soit calculer $187 - 93$;
- ② puis $118 - 53$.
- ③ Pour finir, calculer $14 - 7$.

Correction

$$\begin{aligned}
 ① \ 187_{10} &= 10111011_2 \\
 93_{10} &= 1011101_2
 \end{aligned}$$

$$\begin{array}{r}
 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \quad (187) \\
 - \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \quad (93) \\
 \hline
 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 0 \quad (94) \\
 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \quad (retenues)
 \end{array}$$

On obtient donc sur 8 bits 1011110_2 .

$$\begin{aligned}
 ② \ 118_{10} &= 1110110_2 \\
 53_{10} &= 110101_2
 \end{aligned}$$

$$\begin{array}{r}
 1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \quad (118) \\
 - \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \quad (53) \\
 \hline
 1 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 1 \quad (65) \\
 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 1 \quad (retenues)
 \end{array}$$

On obtient donc sur 8 bits 01000001_2 .

2.3 Multiplication

- ① Construire la table de multiplication.
- ② Essayer de poser la multiplication de 6 par 5.
- ③ Coder en binaire les entiers 87 et 49, puis effectuer la multiplication binaire des entiers ainsi codés. Même question pour 169 et 76.

Correction

① Table de multiplication

Opérandes		Multiplication
x	y	$x \times y$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

② Multiplication de 6 par 5

$$\begin{array}{r}
 1 \ 1 \ 0 \quad (6) \quad (\text{Multiplicande}) \\
 \times 1 \ 0 \ 1 \quad (5) \quad (\text{Multiplicateur}) \\
 \hline
 1 \ 1 \ 0 \\
 0 \ 0 \ 0 \\
 + 1 \ 1 \ 0 \\
 \hline
 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 0 \quad (30)
 \end{array}
 \qquad
 \begin{array}{r}
 1 \ 1 \ 0 \quad (6) \\
 \times 1 \ 0 \ 1 \quad (5) \\
 \hline
 1 \ 1 \ 0 \\
 + 1 \ 1 \ 0 \\
 \hline
 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 0 \quad (30)
 \end{array}$$

La multiplication consiste donc en une succession de recopiages du multiplicande, de décalages et d'additions.

③ Multiplications (retenues en gras)

$$- 87 \times 49$$

$$\begin{array}{r}
 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1 \quad (87) \\
 \times 1 \ 1 \ 0 \ 0 \ 0 \ 1 \quad (49) \\
 \hline
 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1 \\
 + 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1 \\
 \hline
 1 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1 \quad (4263)
 \end{array}$$

On obtient $1000010100111_2 = 4263_{10}$.

$$- 169 \times 76$$

$$\begin{array}{r}
 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1 \quad (169) \\
 \times 1 \ 0 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \quad (76) \\
 \hline
 1 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \\
 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1 \\
 + 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1 \\
 \hline
 1 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1 \ 0 \ 0 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \quad (12844)
 \end{array}$$

On obtient $11001000101100_2 = 12844_{10}$.