

## Exercice 1. Entiers signés

**Question 1** – Ce sont les nombres compris entre  $-2^{63}$  et  $2^{63} - 1$  inclus.

**Question 2** –

★ Pour  $n = 80 \geq 0$ . On a :

$$n = 80 = 64 + 16 = (100\ 0000)_2 + (1\ 0000)_2 = (101\ 0000)_2$$

La représentation complément à deux sur 64 bits de l'entier 80 est donc  $(\underbrace{0\dots 0}_{57\ \text{zéros}}\ 101\ 0000)_2$ .

★ Pour  $n = -100 < 0$ . On a :

$$-n - 1 = 99 = 64 + 32 + 2 + 1 = (110\ 0011)_2 = (\underbrace{0\dots 0}_{57\ \text{zéros}}\ 110\ 0011)_2 \xrightarrow{\text{flips}} (\underbrace{1\dots 1}_{57\ \text{uns}}\ 001\ 1100)_2$$

La représentation complément à deux sur 64 bits de l'entier  $-100$  est donc  $(\underbrace{1\dots 1}_{57\ \text{uns}}\ 001\ 1100)_2$ .

**Question 3** –

★ Pour  $(\underbrace{0\dots 0}_{57\ \text{zéros}}\ 100\ 1001)_2$ . Soit  $n$  le nombre représenté en complément à deux. Comme le bit de poids fort est 0, on a  $n \geq 0$  et :

$$n = (100\ 1001)_2 = 1 + 8 + 64 = 73$$

$(\underbrace{0\dots 0}_{57\ \text{zéros}}\ 100\ 1001)_2$  est la représentation complément à deux de 73.

★ Pour  $(\underbrace{1\dots 1}_{58\ \text{uns}}\ 00\ 1001)_2$ . Soit  $n$  le nombre représenté en complément à deux. Comme le bit de poids fort est 1, on a  $n < 0$  et :

$$(\underbrace{1\dots 1}_{58\ \text{uns}}\ 00\ 1001)_2 \xrightarrow{\text{flips}} (\underbrace{0\dots 0}_{58\ \text{zéros}}\ 11\ 0110)_2$$

Donc :

$$-n - 1 = (\underbrace{0\dots 0}_{58\ \text{zéros}}\ 11\ 0110)_2 = (11\ 0110)_2 = 2 + 4 + 16 + 32 = 54$$

$(\underbrace{1\dots 1}_{58\ \text{uns}}\ 00\ 1001)_2$  est la représentation complément à deux de  $-55$ .

## Exercice 2. Conversion de réels

**Question 1** –

★ Pour  $-7.6875$  :

$$-7.6875 = -(4 + 2 + 1 + 0.5 + 0.125 + 0.0625) = -(111.1011)_2 = (-1)^1(1.1110\ 11)_2 \times 2^2$$

De plus, la représentation biaisée sur 11 bits de l'exposant  $e = 2$  est la représentation binaire de  $e + 2^{10} - 1 = 2^{10} + 1 = (1\underbrace{0\dots 0}_9 1)_2$ . Finalement :

La représentation <b>binary64</b> de $-7.6875$ est $(1 \mid \underbrace{10\dots 0}_9 1 \mid 1110\ 11 \underbrace{0\dots 0}_{46})$
---

★ Pour  $-2^{-1022}$  :

$$2^{-1022} = (-1)^0 \times (1.0)_2 \times 2^{-1022}$$

De plus, la représentation biaisée sur 11 bits de l'exposant  $e = -1022$  est la représentation binaire de  $e + 2^{10} - 1 = 1 = (\underbrace{0\dots 0}_{10} 1)_2$ . Finalement :

La représentation <b>binary64</b> de $2^{-1022}$ est $(0 \mid \underbrace{0\dots 0}_{10} 1 \mid \underbrace{0\dots 0}_{52})$
--

**Question 2 –**

★ Pour  $(0 \mid \underbrace{10\dots 0}_8 10 \mid 1101 \underbrace{0\dots 0}_{48})$  : l'exposant  $e$  dont la représentation biaisée sur 11 bits est  $(1\underbrace{0\dots 0}_8 10)$  vérifie :

$$e + 2^{10} - 1 = (1\underbrace{0\dots 0}_8 10)_2.$$

Donc :

$$e = 1 + (10)_2 = 3.$$

Le nombre recherché est donc :

$$(-1)^0(1.1101)_2 \times 2^3 = (1110.1)_2 = 2 + 4 + 8 + 0.5 = \boxed{14.5}$$

★ Pour  $(1 \mid \underbrace{01\dots 1}_9 10 \mid 01 \underbrace{0\dots 0}_{50})$  : l'exposant  $e$  dont la représentation biaisée sur 11 bits est  $(0\underbrace{1\dots 1}_9 10)$  vérifie :

$$e + 2^{10} - 1 = (0\underbrace{1\dots 1}_9 10)_2.$$

Donc :

$$-e = (1\underbrace{0\dots 0}_{10})_2 - (0\underbrace{1\dots 1}_9 10)_2 - 1 = (10)_2 - 1 = 1.$$

Donc  $e = -1$ . Le nombre recherché est donc :

$$(-1)^1(1.01)_2 \times 2^{-1} = -(0.101)_2 = -(0.5 + 0.125) = \boxed{-0.625}$$

**Question 3** – Le plus petit flottant strictement supérieur à 1 est le flottant représenté par les bits  $(0 | 0 \underbrace{1\dots 1}_{10 \text{ uns}} | \underbrace{0\dots 0}_{51 \text{ zéros}} 1)$  qui vaut :

$$1 + 2^{-52} \approx 1 + 2.2 \times 10^{-16}.$$

**Question 4** – Soit  $x = (10.1 110 110 110 \dots)_2$ , alors :

$$x = 2.5 + (0.0 110 110 110 \dots)_2$$

Posons  $y = x - 2.5$ , alors :

$$\begin{aligned} y &= (0.0 110 110 110 \dots)_2 \\ y \times 2^4 &= (110.110 110 \dots)_2 \\ y \times 2^4 - 6 &= (0.110 110 \dots)_2 = 2y \\ 14y &= 6 \end{aligned}$$

Donc  $y = \frac{3}{7}$  et  $x = 2 + \frac{13}{14}$

**Question 5** – Soit  $x = 9.55$ . Alors :

$$\begin{aligned} 2^0 \times x &= (1001)_2 + 0.55 \\ 2^1 \times x &= (1 0010)_2 + 1.1 = (1 0011)_2 + 0.1 \\ 2^2 \times x &= (10 0110)_2 + \boxed{0.2} \\ 2^3 \times x &= (100 1100)_2 + 0.4 \\ 2^4 \times x &= (1001 1000)_2 + 0.8 \\ 2^5 \times x &= (1 0011 0000)_2 + 1.6 = (1 0011 0001)_2 + 0.6 \\ 2^6 \times x &= (10 0110 0010)_2 + 1.2 = (10 0110 0011)_2 + \boxed{0.2} \end{aligned}$$

On a donc :

$$x = (1001, 10 0011)_2 + 2^{-6} \times 0.2$$

Si on continue la procédure ci-dessus, on remarque que pour  $k \geq 2$  la partie fractionnaire de  $2^k \times x$  est périodique : 0.2, 0.4, 0.8, puis 0.6. À chaque période on ajoute 0011 à droite de la partie entière de  $2^k \times x$ . En conclusion :

$$\boxed{9.55 = (1001, 10 0011 0011 0011 \dots)_2}$$