

# Introduction à l'informatique

## Les opérations

Jean-Christophe Dubacq

IUT de Villetaneuse

S1 2016

# Plan

## 1 Les opérations

Les entiers

Addition et codage

Les champs de bits

# Plan

- 1 Les opérations
  - Les entiers
  - Addition et codage
  - Les champs de bits



## Exercices

### De la fonction à l'algorithme

La numération grecque (simple) est proche de la numération romaine que vous connaissez : on note les nombres comme suit :

1	5	10	50	100	500	1 000	5 000	10 000	50 000
I	Γ	Δ	Γ <sub>Δ</sub>	H	Γ <sub>H</sub>	X	Γ <sub>X</sub>	M	Γ <sub>M</sub>

C'est à la différence près que l'on a pas de règle soustractive : le nombre 4 s'écrit IIII, pas IIΓ. La position des chiffres n'a théoriquement aucune importance, mais on les classait dans l'ordre décroissant de valeur.

- Q1 Ce système est-il un système de numération positionnelle ?
- Q2 Écrivez votre âge et votre date de naissance en numération grecque.
- Q3 Écrivez un algorithme d'addition des nombres représentés en numération grecque. Est-ce que cet algorithme est le même qu'en décimal ?
- Q4 Faites l'addition de votre âge et de votre année de naissance avec votre algorithme (vous devriez obtenir XXΔIIII ou XXΔIII). De quelle représentations partez-vous ?
- Q5 Faites la même chose en décimal. De quelles représentations partez-vous ? Est-ce que l'algorithme est le même ? Est-ce que la fonction calculée est la même ?

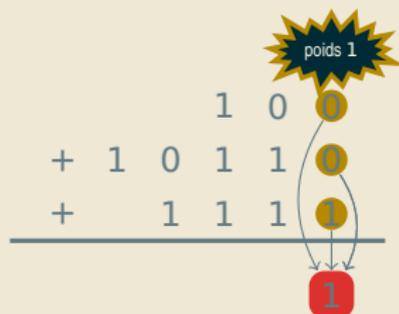


## Addition dans les systèmes positionnels

### Méthode (Addition)

L'addition en base  $B$  se fait de la droite vers la gauche, colonne par colonne, en utilisant le fait que la somme de chiffres s'écrit sous la forme  $s + Br$ , où  $s$  est la somme partielle (un chiffre unique) et  $r$  est la retenue. Le poids de  $r$  est  $B$  fois plus important, et  $r$  est donc remise dans la colonne d'à côté.

### Exemple (Addition en base 2)



On peut aussi marquer la retenue 10 avec 0 dans la colonne suivante et 1 dans la colonne d'ordre encore supérieur.



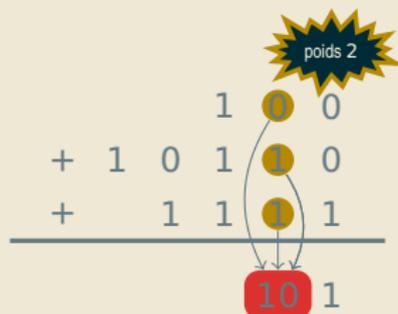
Truc : pour additionner une colonne, on peut bien sûr le faire en décimal, à condition de repasser au binaire pour le reste et les retenues.

## Addition dans les systèmes positionnels

### Méthode (Addition)

L'addition en base  $B$  se fait de la droite vers la gauche, colonne par colonne, en utilisant le fait que la somme de chiffres s'écrit sous la forme  $s + Br$ , où  $s$  est la somme partielle (un chiffre unique) et  $r$  est la retenue. Le poids de  $r$  est  $B$  fois plus important, et  $r$  est donc remise dans la colonne d'à côté.

### Exemple (Addition en base 2)



On peut aussi marquer la retenue 10 avec 0 dans la colonne suivante et 1 dans la colonne d'ordre encore supérieur.



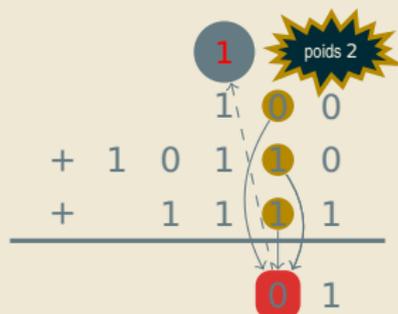
Truc : pour additionner une colonne, on peut bien sûr le faire en décimal, à condition de repasser au binaire pour le reste et les retenues.

## Addition dans les systèmes positionnels

### Méthode (Addition)

L'addition en base  $B$  se fait de la droite vers la gauche, colonne par colonne, en utilisant le fait que la somme de chiffres s'écrit sous la forme  $s + Br$ , où  $s$  est la somme partielle (un chiffre unique) et  $r$  est la retenue. Le poids de  $r$  est  $B$  fois plus important, et  $r$  est donc remise dans la colonne d'à côté.

### Exemple (Addition en base 2)



On peut aussi marquer la retenue 10 avec 0 dans la colonne suivante et 1 dans la colonne d'ordre encore supérieur.



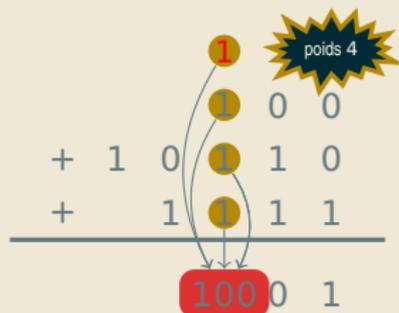
Truc : pour additionner une colonne, on peut bien sûr le faire en décimal, à condition de repasser au binaire pour le reste et les retenues.

## Addition dans les systèmes positionnels

### Méthode (Addition)

L'addition en base  $B$  se fait de la droite vers la gauche, colonne par colonne, en utilisant le fait que la somme de chiffres s'écrit sous la forme  $s + Br$ , où  $s$  est la somme partielle (un chiffre unique) et  $r$  est la retenue. Le poids de  $r$  est  $B$  fois plus important, et  $r$  est donc remise dans la colonne d'à côté.

### Exemple (Addition en base 2)



On peut aussi marquer la retenue 10 avec 0 dans la colonne suivante et 1 dans la colonne d'ordre encore supérieur.



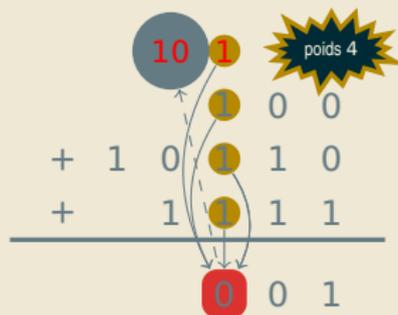
Truc : pour additionner une colonne, on peut bien sûr le faire en décimal, à condition de repasser au binaire pour le reste et les retenues.

## Addition dans les systèmes positionnels

### Méthode (Addition)

L'addition en base  $B$  se fait de la droite vers la gauche, colonne par colonne, en utilisant le fait que la somme de chiffres s'écrit sous la forme  $s + Br$ , où  $s$  est la somme partielle (un chiffre unique) et  $r$  est la retenue. Le poids de  $r$  est  $B$  fois plus important, et  $r$  est donc remise dans la colonne d'à côté.

### Exemple (Addition en base 2)



On peut aussi marquer la retenue 10 avec 0 dans la colonne suivante et 1 dans la colonne d'ordre encore supérieur.



Truc : pour additionner une colonne, on peut bien sûr le faire en décimal, à condition de repasser au binaire pour le reste et les retenues.

## Addition dans les systèmes positionnels

### Méthode (Addition)

L'addition en base  $B$  se fait de la droite vers la gauche, colonne par colonne, en utilisant le fait que la somme de chiffres s'écrit sous la forme  $s + Br$ , où  $s$  est la somme partielle (un chiffre unique) et  $r$  est la retenue. Le poids de  $r$  est  $B$  fois plus important, et  $r$  est donc remise dans la colonne d'à côté.

### Exemple (Addition en base 2)

$$\begin{array}{r}
 \phantom{+} \phantom{1} \phantom{0} \phantom{1} \phantom{0} \phantom{0} \\
 + 1 \phantom{0} \phantom{1} \phantom{1} \phantom{0} \\
 + \phantom{1} \phantom{0} \phantom{1} \phantom{1} \phantom{1} \\
 \hline
 1 \phantom{0} \phantom{0} \phantom{0} \phantom{1}
 \end{array}$$

Diagram illustrating binary addition (base 2) with carry propagation. The numbers are aligned by their least significant bits. The sum is calculated column by column from right to left. The carry is marked as **10** (representing 2 in decimal) above the first column. The final result is **11001** (representing 13 in decimal). A starburst indicates the weight of the carry is 8.

On peut aussi marquer la retenue 10 avec 0 dans la colonne suivante et 1 dans la colonne d'ordre encore supérieur.



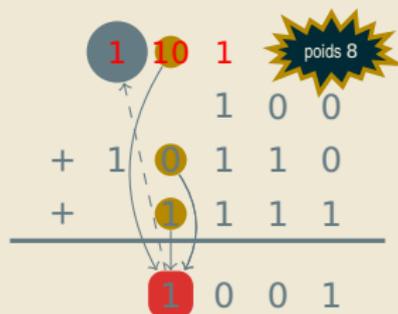
Truc : pour additionner une colonne, on peut bien sûr le faire en décimal, à condition de repasser au binaire pour le reste et les retenues.

## Addition dans les systèmes positionnels

### Méthode (Addition)

L'addition en base  $B$  se fait de la droite vers la gauche, colonne par colonne, en utilisant le fait que la somme de chiffres s'écrit sous la forme  $s + Br$ , où  $s$  est la somme partielle (un chiffre unique) et  $r$  est la retenue. Le poids de  $r$  est  $B$  fois plus important, et  $r$  est donc remise dans la colonne d'à côté.

### Exemple (Addition en base 2)



On peut aussi marquer la retenue 10 avec 0 dans la colonne suivante et 1 dans la colonne d'ordre encore supérieur.



Truc : pour additionner une colonne, on peut bien sûr le faire en décimal, à condition de repasser au binaire pour le reste et les retenues.

## Addition dans les systèmes positionnels

### Méthode (Addition)

L'addition en base  $B$  se fait de la droite vers la gauche, colonne par colonne, en utilisant le fait que la somme de chiffres s'écrit sous la forme  $s + Br$ , où  $s$  est la somme partielle (un chiffre unique) et  $r$  est la retenue. Le poids de  $r$  est  $B$  fois plus important, et  $r$  est donc remise dans la colonne d'à côté.

### Exemple (Addition en base 2)

$$\begin{array}{r}
 \textcircled{1} \ 10 \ 1 \quad \text{poids } 16 \\
 \phantom{+} \phantom{\textcircled{1}} \phantom{0} \ 1 \ 0 \ 0 \\
 + \ \textcircled{1} \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \\
 + \phantom{\textcircled{1}} \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \\
 \hline
 \textcircled{10} \ 1 \ 0 \ 0 \ 1
 \end{array}$$

On peut aussi marquer la retenue 10 avec 0 dans la colonne suivante et 1 dans la colonne d'ordre encore supérieur.



Truc : pour additionner une colonne, on peut bien sûr le faire en décimal, à condition de repasser au binaire pour le reste et les retenues.

## Addition dans les systèmes positionnels

### Méthode (Addition)

L'addition en base  $B$  se fait de la droite vers la gauche, colonne par colonne, en utilisant le fait que la somme de chiffres s'écrit sous la forme  $s + Br$ , où  $s$  est la somme partielle (un chiffre unique) et  $r$  est la retenue. Le poids de  $r$  est  $B$  fois plus important, et  $r$  est donc remise dans la colonne d'à côté.

### Exemple (Addition en base 2)

The diagram illustrates the addition of two binary numbers: 1011 and 0111. The result is 10001. A carry of 10 (decimal 2) is shown moving from the second column to the first. A starburst labeled 'poids 16' is positioned above the first column.

	1	1	10	1	1	0	0	0
+		1	0	1	1	1	0	
+			1	1	1	1	1	
		0	1	0	0	0	1	

On peut aussi marquer la retenue 10 avec 0 dans la colonne suivante et 1 dans la colonne d'ordre encore supérieur.



Truc : pour additionner une colonne, on peut bien sûr le faire en décimal, à condition de repasser au binaire pour le reste et les retenues.

## Addition dans les systèmes positionnels

### Méthode (Addition)

L'addition en base  $B$  se fait de la droite vers la gauche, colonne par colonne, en utilisant le fait que la somme de chiffres s'écrit sous la forme  $s + Br$ , où  $s$  est la somme partielle (un chiffre unique) et  $r$  est la retenue. Le poids de  $r$  est  $B$  fois plus important, et  $r$  est donc remise dans la colonne d'à côté.

### Exemple (Addition en base 2)

$$\begin{array}{r}
 \textcircled{1} \quad 1 \quad 10 \quad 1 \quad \text{poids } 32 \\
 \phantom{+} \phantom{+} \phantom{+} \phantom{+} \phantom{+} \\
 + \phantom{+} \phantom{+} \phantom{+} \phantom{+} \phantom{+} \\
 + \phantom{+} \phantom{+} \phantom{+} \phantom{+} \phantom{+} \\
 \hline
 \textcircled{1} \quad 0 \quad 1 \quad 0 \quad 0 \quad 1
 \end{array}$$

Detailed description: The diagram shows a binary addition. The first row is '1 10 1' with a starburst above '10' containing the text 'poids 32'. Below it are two rows of numbers: '1 0 1 1 0' and '1 1 1 1'. A horizontal line is drawn under the second row. Below the line is the result '1 0 1 0 0 1'. A curved arrow points from the '1' in the first row to the first '1' in the result row.

On peut aussi marquer la retenue 10 avec 0 dans la colonne suivante et 1 dans la colonne d'ordre encore supérieur.



Truc : pour additionner une colonne, on peut bien sûr le faire en décimal, à condition de repasser au binaire pour le reste et les retenues.

## Addition dans les systèmes positionnels

### Méthode (Addition)

L'addition en base  $B$  se fait de la droite vers la gauche, colonne par colonne, en utilisant le fait que la somme de chiffres s'écrit sous la forme  $s + Br$ , où  $s$  est la somme partielle (un chiffre unique) et  $r$  est la retenue. Le poids de  $r$  est  $B$  fois plus important, et  $r$  est donc remise dans la colonne d'à côté.

### Exemple (Addition en base 2)

$$\begin{array}{r}
 1\ 1\ 10\ 1 \\
 \phantom{+}\phantom{+}\phantom{+}1\ 0\ 0 \\
 +\ 1\ 0\ 1\ 1\ 0 \\
 +\phantom{+}\phantom{+}1\ 1\ 1\ 1 \\
 \hline
 1\ 0\ 1\ 0\ 0\ 1
 \end{array}$$

On peut aussi marquer la retenue 10 avec 0 dans la colonne suivante et 1 dans la colonne d'ordre encore supérieur.



Truc : pour additionner une colonne, on peut bien sûr le faire en décimal, à condition de repasser au binaire pour le reste et les retenues.



## Négatifs et réels

Par analogie avec les techniques maîtrisées en base 10, il est possible de faire également :

- ▶ Des soustractions : lorsque le chiffre duquel on soustrait n'est pas suffisant, on ajoute 1 au chiffre à soustraire dans la colonne d'ordre immédiatement supérieur, et en compensation, on ajoute la base dans la colonne courante.
- ▶ Des divisions : en fait, on fait plein de multiplications enchaînées avec des soustractions.
- ▶ Additionner un négatif, c'est soustraire un positif.
- ▶ Des opérations en virgule fixe : les règles de placement de la virgule sont les mêmes qu'en base 10.
- ▶ Des décalages qui sont des multiplications ou divisions par une puissance de la base.
- ▶ Pour la virgule flottante, les multiplications sont simples ; les additions nécessitent de recoder en virgule fixe.



## Exercices

### Calcul en binaire et hexadécimal

- Q6** Faites les additions en binaire :  $0b1101\ 0101 + 0b1110\ 0101$  ;  
 $0b1,1 + 0b110 + 0b100,1 + 0b111,1 + 0b1010,1 + 0b100,1$ .
- Q7** Faites les opérations suivantes en hexadécimal :  $0x122 + 0x233$  ;  $0x87 + 0x54$  ;  
 $0x18 + 0x9$  ;  $0xED + 0xED$  ;  $0x100 - 0x3$ .
- Q8** Faites la multiplication suivante :  $17 \times 129$  à la fois en décimal et en binaire.
- Q9** Faites la multiplication suivante en binaire :  $110110 \times 1101$ .

# Plan

## 1 Les opérations

Les entiers

Addition et codage

Les champs de bits

## Les algorithmes d'addition

- ▶ L'addition de codage se fait par un algorithme (représentation/information). Si l'algorithme fait ce qu'on attend de lui (identique à la fonction), il est *correct*.
- ▶ Tous les nombres ne sont pas représentables. Si le résultat de l'addition (fonction) donne un nombre non représentable, l'algorithme ne peut pas être correct.
- ▶ L'algorithme d'addition pour NAT et C2 est très similaire à la méthode usuelle (décrite avant) ; on coupe juste le résultat à la taille du codage.

### Théorème

*En C2 et NAT, si le résultat est représentable, l'addition (classique) est correcte.*

## Addition correcte ou pas ?

### Exemple (Addition en NAT)

$$\begin{array}{rcl}
 131 + 85 & \xRightarrow{\text{code}} & 1000\ 0011_{\text{NAT}} + 0101\ 0101_{\text{NAT}} \\
 & & \quad \quad \quad \underline{\text{algo}} \\
 & & \quad \quad \quad 1101\ 1000_{\text{NAT}} \\
 & \xleftarrow{\text{decode}} & \\
 216 & & \\
 187 + 101 & \xRightarrow{\text{code}} & 1011\ 1011_{\text{NAT}} + 0110\ 0101_{\text{NAT}} \\
 & & \quad \quad \quad \underline{\text{algo}} \\
 & & \quad \quad \quad 0010\ 0000_{\text{NAT}} \\
 & \xleftarrow{\text{decode}} & \\
 32 (\neq 288) & & 
 \end{array}$$

- ▶ En C1 et en VA+S, il suffit de mettre un négatif pour opération incorrecte
- ▶ En plus, problème du double zéro pour C1 et VA+S.
- ▶ C2 : comme si le bit de poids fort était de poids  $-2^{n-1}$  au lieu de  $2^{n-1}$ , arithmétique modulo  $2^n$ .

## Addition correcte ou pas ?

### Exemple (Addition en NAT)

$$\begin{array}{rcl}
 131 + 85 & \xrightarrow{\text{code}} & 1000\ 0011_{\text{NAT}} + 0101\ 0101_{\text{NAT}} \\
 & & \text{algo} \\
 & & \underline{\quad} \\
 \text{Correct!} & & \\
 216 & \xleftarrow{\text{decode}} & 1101\ 1000_{\text{NAT}} \\
 187 + 101 & \xrightarrow{\text{code}} & 1011\ 1011_{\text{NAT}} + 0110\ 0101_{\text{NAT}} \\
 & & \text{algo} \\
 & & \underline{\quad} \\
 32 (\neq 288) & \xleftarrow{\text{decode}} & 0010\ 0000_{\text{NAT}}
 \end{array}$$

- ▶ En C1 et en VA+S, il suffit de mettre un négatif pour opération incorrecte
- ▶ En plus, problème du double zéro pour C1 et VA+S.
- ▶ C2 : comme si le bit de poids fort était de poids  $-2^{n-1}$  au lieu de  $2^{n-1}$ , arithmétique modulo  $2^n$ .

## Addition correcte ou pas ?

### Exemple (Addition en NAT)

$$\begin{array}{rcl}
 131 + 85 & \xRightarrow{\text{code}} & 1000\ 0011_{\text{NAT}} + 0101\ 0101_{\text{NAT}} \\
 & & \text{algo} \\
 & & \underline{\quad} \\
 \text{Correct!} & & \\
 216 & \xleftarrow{\text{decode}} & 1101\ 1000_{\text{NAT}} \\
 187 + 101 & \xRightarrow{\text{code}} & 1011\ 1011_{\text{NAT}} + 0110\ 0101_{\text{NAT}} \\
 & & \text{algo} \\
 & & \underline{\quad} \\
 32 (\neq 288) & \xleftarrow{\text{decode}} & 0010\ 0000_{\text{NAT}}
 \end{array}$$

- ▶ En C1 et en VA+S, il suffit de mettre un négatif pour opération incorrecte
- ▶ En plus, problème du double zéro pour C1 et VA+S.
- ▶ C2 : comme si le bit de poids fort était de poids  $-2^{n-1}$  au lieu de  $2^{n-1}$ , arithmétique modulo  $2^n$ .

## Addition correcte ou pas ?

## Exemple (Addition en NAT)

131 + 85	$\xRightarrow{\text{code}}$	1000 0011 <sub>NAT</sub> + 0101 0101 <sub>NAT</sub>
Correct !		<u>algo</u>
216	$\xleftarrow{\text{decode}}$	1101 1000 <sub>NAT</sub>
187 + 101	$\xRightarrow{\text{code}}$	1011 1011 <sub>NAT</sub> + 0110 0101 <sub>NAT</sub>
Incorrect !		<u>algo</u>
32 ( $\neq$ 288)	$\xleftarrow{\text{decode}}$	0010 0000 <sub>NAT</sub>

- ▶ En C1 et en VA+S, il suffit de mettre un négatif pour opération incorrecte
- ▶ En plus, problème du double zéro pour C1 et VA+S.
- ▶ C2 : comme si le bit de poids fort était de poids  $-2^{n-1}$  au lieu de  $2^{n-1}$ , arithmétique modulo  $2^n$ .

## Notes sur la multiplication et l'hexadécimal

- ▶ La multiplication est extrêmement simple en binaire. Elle se comporte comme une série d'additions.
- ▶ La multiplication est rarement correcte si on a autant de chiffres en entrée qu'en sortie. La plupart des ordinateurs multiplient en mettant le résultat dans deux mots de code distincts (partie haute et partie basse).



## Exercices

### Limites de la multiplication

Expliquez pourquoi le résultat d'une multiplication de deux nombres représentés dans l'un des 4 codes classiques est toujours représentable à condition de doubler la taille du code.

### Addition en C2

**Q10** Faites les opérations suivantes en transformant les nombres au préalable en codage C2 sur 8 bits (résultat aussi en C2 sur 8 bits) :

- ▶  $45+17$
- ▶  $45-17$  (soit  $45+(-17)$ )
- ▶  $-17-17$
- ▶  $17-45$
- ▶  $221+45$

Dites aussi si le résultat obtenu est correct et s'il est représentable.

# Plan

## 1 Les opérations

Les entiers

Addition et codage

Les champs de bits

## La logique booléenne

- ▶ Il est possible d'interpréter les deux valeurs binaires comme représentant respectivement *vrai* (1) ou *faux* (0).
- ▶ On peut définir des opérations correspondantes à la conjonction (et), la disjonction (ou) et la négation (opposé de).

 Ce ne sont pas des opérations arithmétiques classiques.

  $c = ab$  ou  $c = a \wedge b$  pour le *et* (en C :  $a = b \& c$ )

  $c = a + b$  ou  $c = a \vee b$  pour le *ou* (en C :  $a = b | c$ )

  $b = \bar{a}$  ou  $b = \neg a$  pour le *non* (en C :  $a = \sim c$ )

### Exemple (chemin sous UNIX)

Soit  $\mathcal{A}(p)$  la propriété «  $p$  est un chemin existant » et  $\mathcal{B}(p)$  la propriété «  $p$  est un chemin qui désigne un répertoire ». Si on suppose qu'il n'y a que deux type d'objets (répertoires et fichiers), la propriété  $\mathcal{C}(p)$  «  $p$  est un chemin qui désigne un fichier » s'exprime par  $\mathcal{A}(p)\overline{\mathcal{B}(p)}$ .

# Les opérateurs booléens

## AND et OR

### AND

L'opérateur binaire AND, noté  $a \times b$ , renvoie 1 si et seulement si ses deux arguments sont égaux à 1.  
L'opérateur général AND renvoie 1 si et seulement si tous ses arguments sont égaux à 1.  
Ils sont équivalents à la fonction *minimum*.

### OR

L'opérateur binaire OR, noté  $a + b$ , renvoie 0 si et seulement si ses deux arguments sont égaux à 0.  
L'opérateur général OR renvoie 0 si et seulement si tous ses arguments sont égaux à 0.  
Ils sont équivalents à la fonction *maximum*.

# Les opérateurs booléens

## XOR et NOT

### XOR

L'opérateur binaire XOR, noté  $a \oplus b$ , renvoie 1 si et seulement si ses deux arguments sont différents. Ils sont équivalents à la fonction *différent*.

### NOT

L'opérateur unaire NOT, noté  $\bar{a}$ , renvoie 0 si et seulement si son argument est égal à 1. Il est équivalent à la fonction *complémentation*.

Il y a aussi les opérateurs généraux NOR et NAND qui sont en fait NOT(OR(...)) et NOT(AND(...)). Ils sont rarement implémentés dans les langages de programmation.



## Exercices

### Tables de vérité

**Q11** Faites une table qui montre toutes les paires d'arguments possibles pour les opérateurs AND, OR, XOR et qui montre le résultat à côté.

A	B	$A \times B$
0	0	
0	1	
1	0	
1	1	

A	B	$A + B$
0	0	
0	1	
1	0	
1	1	

A	B	$A \oplus B$
0	0	
0	1	
1	0	
1	1	

## Les champs de bits

- ▶ La notion de variable booléenne stockant une valeur vraie ou faux est très souvent intégrée directement dans les langages



Ce n'est pas le cas dans le langage C

- ▶ On appelle parfois ces variables des *flags* (drapeaux).
- ▶ Quand on réunit plusieurs de ces variables dans une même entité, on appelle le résultat un champ de bits (anglais *bit field*).
- ▶ Ces champs de bits peuvent être stockés dans une seule variable (selon leur nombre). On les considère comme un entier codé en NAT ou C2.
- ▶ On définit des opérations sur les champs de bits : le *et bit-à-bit*, le *ou bit-à-bit*, le *not bit-à-bit* et le *xor bit-à-bit*.



Il s'agit de faire sur les bits de même position dans deux champs de bits (un pour la négation) l'opération booléenne correspondante.



## Exercices

### Opérations booléennes

**Q12** Que vaut  $0b10000110 \text{ AND } 0b11101001$  ?

**Q13** Que vaut  $0b10000110 \text{ OR } 0b11101001$  ?

**Q14** Que vaut  $0b10000110 \text{ XOR } 0b11101001$  ?

**Q15** Que se passe-t-il si on calcule ( $a$  est une variable booléenne) :  $a + 0$  ?  $a + 1$  ?  $a \times 0$  ?  $a \times 1$  ?  
 $a + a$  ?  $a + a + a + a + a + a$  ?

**Q16** Démontrez que  $a + ab = a$  ;

**Q17** Démontrez que  $a + bc = (a + b)(a + c)$  ;

**Q18** Démontrez que  $a + \bar{a}b = a + b$  ;

## Masquage

Lorsqu'un champ de bits est représenté par un entier, on peut accéder à un bit particulier en procédant à un ET :

$$b_x = (B \& (1 \ll x)) \gg x$$

On obtient 1 si le bit numéro  $x$  est à 1, 0 sinon.

On peut aussi mettre à 1 le bit numéro  $x$  :

$$B = B | (1 \ll x)$$

ou à zéro :

$$B = B \& (\sim (1 \ll x))$$

On peut aussi inverser le bit numéro  $x$  :

$$B = B \oplus (1 \ll x)$$

On peut tester si par exemple le bit 1 ou 3 sont à 1 : `if (a & 0b1010 != 0) ...`

L'ensemble de ces techniques pour manipuler un champ de bits sous la forme d'un entier est appelé *masquage*.

Souvent, les valeurs  $(1 \ll x)$  sont nommées pour qu'on puisse simplement utiliser leur nom au lieu de se souvenir de leur position.



## Exercices

### Analyse d'un masquage

Dans un champ de bits qui contient  $a = 0b11001001$ , on veut faire les choses suivantes :

- Q19** On veut vérifier si le bit 0 est actif ou non. Décomposez l'opération.
- Q20** On veut changer le bit 1 en 1 et le bit 3 en 0. Décomposez les opérations qui permettent de le faire.
- Q21** Changez le bit 5, en expliquant les valeurs intermédiaires.

### Analyse de touches

Dans un système, la fonction `keyEvent ( )` renvoie une valeur entière sur 16 bits (dont 5 ignorés) :

- ▶ Les 8 premiers bits correspondent au numéro de la touche sur le clavier (pour les touches ordinaires)
- ▶ Le 9<sup>e</sup> bit correspond à la touche SHIFT (1 : pressée, 0 : pas pressée)
- ▶ Le 10<sup>e</sup> bit correspond à la touche CONTROL (1 : pressée, 0 : pas pressée)
- ▶ Le 11<sup>e</sup> bit correspond au fait d'appuyer sur une touche (1) ou de l'avoir juste relâchée (0)

- Q22** Écrivez un programme qui appelle cette fonction ( $a=keyEvent ( )$ ) puis qui en fonction de  $a$  affiche un texte du genre : « Vous venez de lâcher la touche 27 en ayant SHIFT appuyé et CONTROL lâché »

