

# Petit aperçu de la suite du cours

- Supposons que votre meilleur.e ami.e habite en Nouvelle-Zélande, et que vous désiriez lui jouer un sketch pour son anniversaire.
- Il y a 150 ans, vous auriez eu besoin de 80 jours...
- Il y a 50 ans, seuls 2-3 jours auraient suffi...
- Mais aujourd'hui, seules quelques minutes suffisent !  
(si on excepte le temps qu'il vous faut pour préparer le sketch)
- Que se passe-t-il exactement pendant ces quelques minutes?

# EPFL Première étape

Avec des amis, vous préparez une vidéo amusante...



Le son et l'image sont enregistrés au format vidéo :

- Un signal **analogique** est converti en sa représentation **numérique**, au moyen d'un algorithme sophistiqué.
- Un algorithme de **correction d'erreurs** est utilisé pour enregistrer le fichier en mémoire.

# EPFL Deuxième étape



Vous téléchargez la vidéo sur votre plateforme préférée...

(mais avant ça, vous réduisez sa taille au moyen d'un algorithme de **compression** pour que sa transmission ne pose pas de problèmes)

- Deux autres algorithmes de **correction d'erreurs** sont utilisés pour protéger la transmission des données :
  - de votre ordinateur/téléphone jusqu'à la prochaine borne wifi ;
  - sur internet.
- Un algorithme de **chiffrement** est également utilisé.

# EPFL Troisième et dernière étape

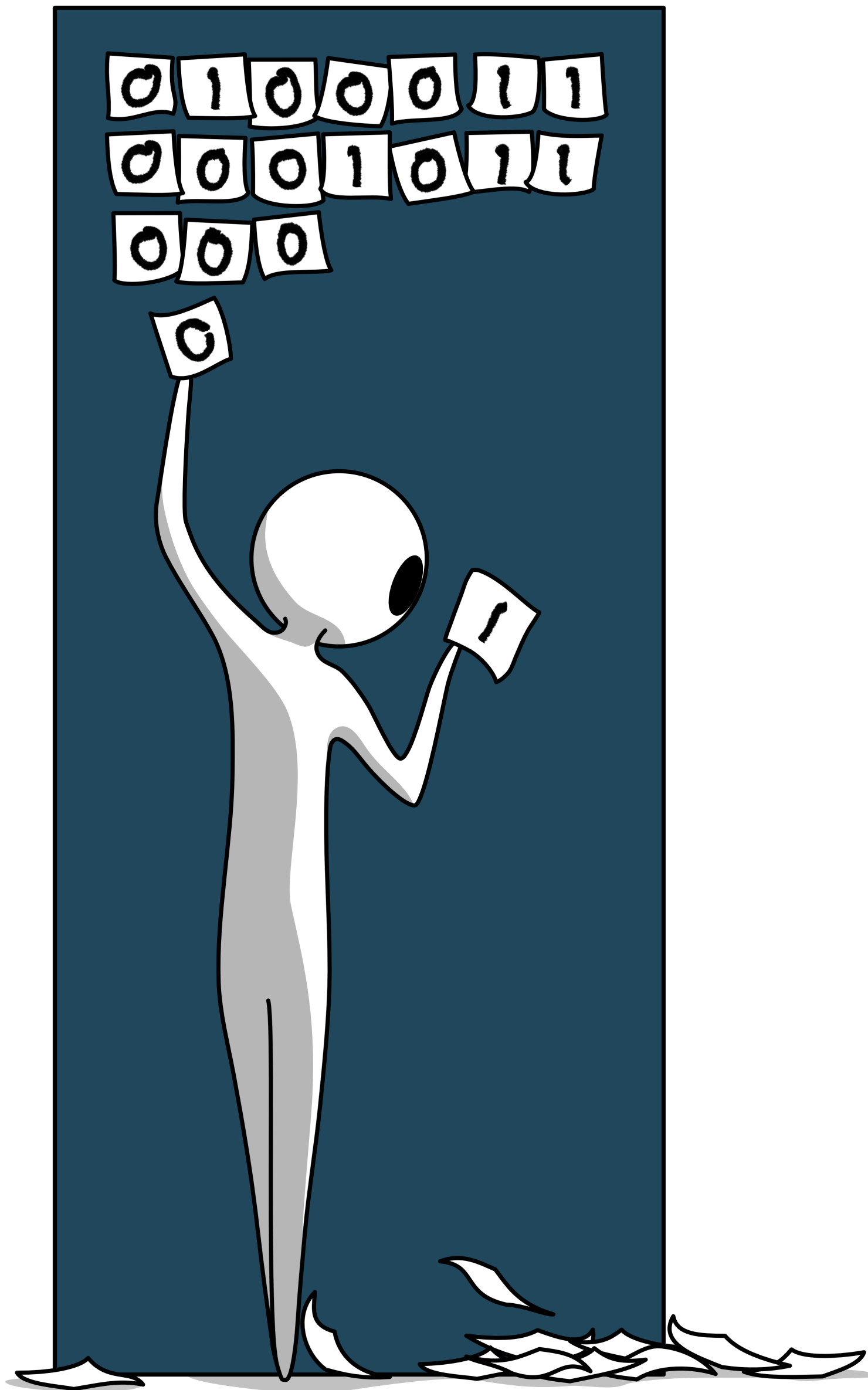
Finalelement, votre ami.e découvre la vidéo...



- Un ou deux algorithmes de **correction d'erreurs** sont à nouveau utilisés ici ;
- ainsi qu'un algorithme de **déchiffrement** ;
- et le signal est **reconstruit** à partir des données numériques.

- Dans nos gestes quotidiens, nous utilisons désormais un grand nombre d'algorithmes sophistiqués, souvent sans nous en rendre compte.
- L'omniprésence de ces algorithmes a, qu'on le veuille ou non, quelque peu changé notre manière de communiquer, de voyager, de voir le monde...
- Plusieurs contributions fondamentales, remontant pour la plupart à plus d'une septantaine d'années, ont permis la réalisation de ces moyens de communication modernes et l'avènement de notre ère digitale.
- Ce sont ces contributions que nous vous proposons de découvrir plus en détail dans les cours qui suivent.

- Représentation de l'information :
  - Nombres entiers
  - Nombres réels
  - Implémentation concrète : circuits logiques et transistors
- Echantillonnage et reconstruction de signaux
- Entropie et compression de données
- Communication :
  - Correction d'erreurs
  - Réseaux
  - Cryptographie et sécurité



# Information, Calcul et Communication

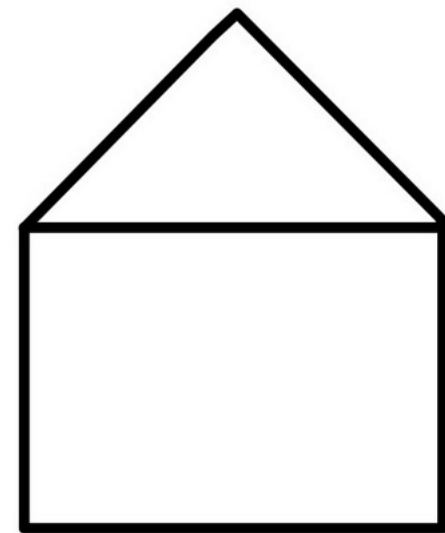
Représentation de  
l'information

Olivier Lévêque

Il existe plusieurs façons de représenter une information.

Exemple:

- maison
- Haus
- casa
- chasa
- house
- domus



Mais encore:

- `-- . _ '' ' _ _ _ _`  
(code Morse)
- 77 65 73 83 79 78  
(code ASCII décimal)
- 4D 41 49 53 4F 4E  
(code ASCII hexadécimal)
- 01001101 01000001 ...  
(code ASCII binaire)

# EPFL Pourquoi choisir la représentation binaire?

- Réduction à deux symboles (0 et 1) facile à implementer:

0 = circuit ouvert / 1 = circuit fermé

0 = tension de 0V / 1 = tension de 5V

- Et au fait, pourquoi ne pas choisir *un seul* symbole (“1”, par exemple) ?

1 = |

2 = ||

3 = |||

4 = ||||

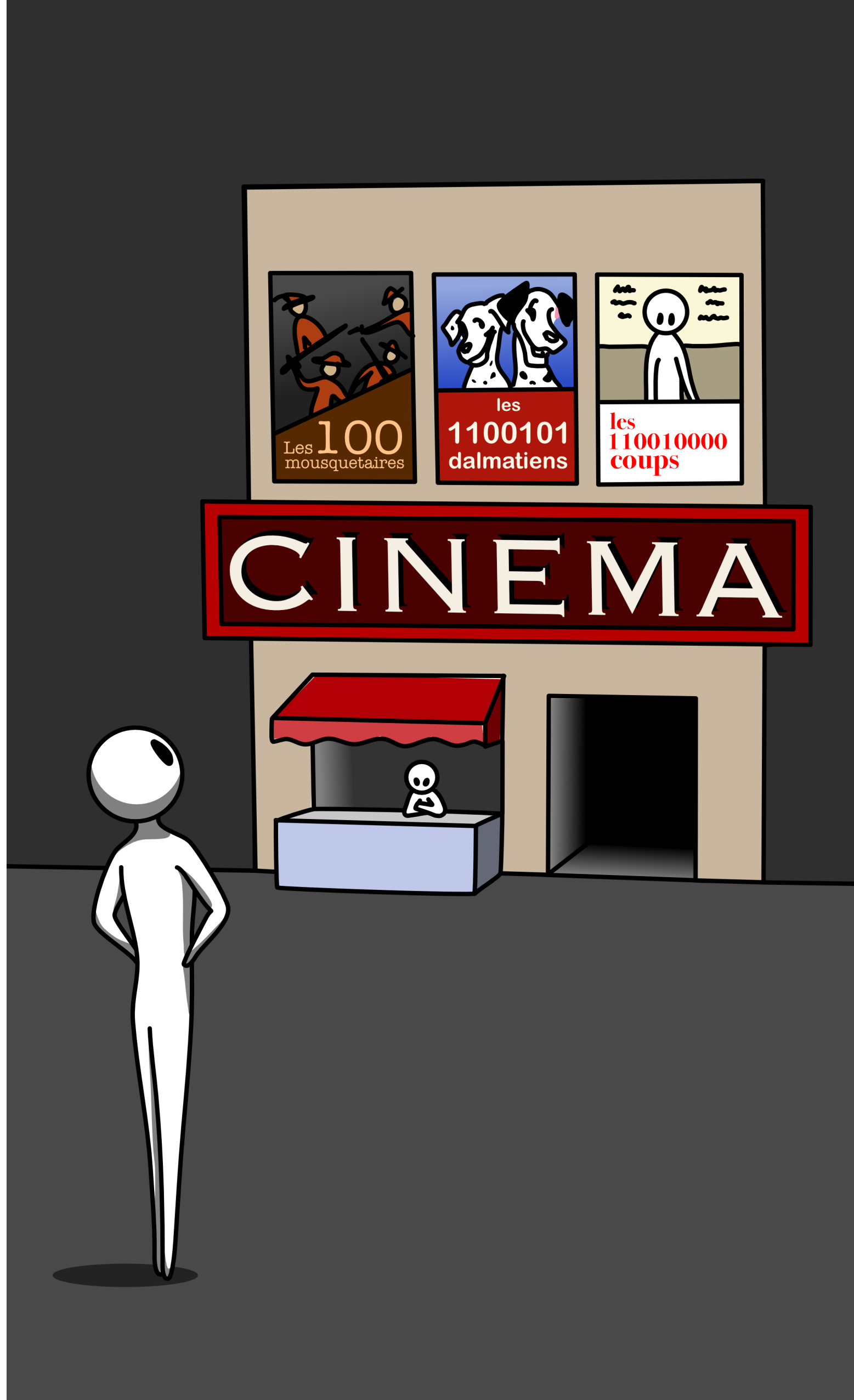
999 = ||| ( ) ( ) | | | | | - - -

# EPFL Représentation binaire

Avec  $n$  bits, on peut représenter  $2^n$  éléments différents.

Exemples:

- 1 bit: “noir” (0) ou “blanc” (1)
- 2 bits: “à gauche” (00), “à droite” (01), “en haut” (10) ou “en bas” (11)
- 8 bits: 256 caractères différents (code ASCII étendu)
- 32 bits: plus de 4 milliards de caractères différents (code UTF-8)



# Information, Calcul et Communication

Représentation binaire  
des nombres entiers

Olivier Lévêque

# EPFL Représentation binaire des nombres entiers positifs

- Prenons un exemple de nombre entier positif: 1'984
- Ceci est une représentation ! (la représentation décimale)

$$1'984 = 1'000 + 900 + 80 + 4 = 1 \cdot 10^3 + 9 \cdot 10^2 + 8 \cdot 10^1 + 4 \cdot 10^0$$

(D'autres avant nous auraient écrit: M C M L X X X I V )

- Mais on peut aussi écrire:  $1'984 = 1'024 + 512 + 256 + 128 + 64$   
 $= 1 \cdot 2^{10} + 1 \cdot 2^9 + 1 \cdot 2^8 + 1 \cdot 2^7 + 1 \cdot 2^6$   
 $+ 0 \cdot 2^5 + 0 \cdot 2^4 + 0 \cdot 2^3 + 0 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 0 \cdot 2^0$   
 $\rightarrow 11111000000$  en binaire

# EPFL Cas général

- Représentation décimale:  $N = \sum_{j=0}^{m-1} c_j \cdot 10^j$   $m$  chiffres  $c_j \in \{0, 1, \dots, 9\}$

Nombre de chiffres nécessaires:  $m = \lceil \log_{10}(N + 1) \rceil \sim \log_{10}(N)$

- Représentation binaire:  $N = \sum_{i=0}^{n-1} b_i \cdot 2^i$   $n$  bits  $b_i \in \{0, 1\}$

Nombre de bits nécessaires:  $n = \lceil \log_2(N + 1) \rceil \sim \log_2(N)$

$$\log_2(N) = \frac{\log_{10}(N)}{\underbrace{\log_{10}(2)}_{\sim 0.3}} \sim \frac{\log_{10}(N)}{0.3} \sim 3.3 \cdot \log_{10}(N)$$

# EPFL Cas général

- Représentation décimale:  $N = \sum_{j=0}^{m-1} c_j \cdot 10^j$   $m$  chiffres  $c_j \in \{0,1, \dots, 9\}$

Nombre de chiffres nécessaires:  $m = \lceil \log_{10}(N + 1) \rceil$

- Représentation binaire:  $N = \sum_{i=0}^{n-1} b_i \cdot 2^i$   $n$  bits  $b_i \in \{0,1\}$

Nombre de bits nécessaires:  $n = \lceil \log_2(N + 1) \rceil$

- Attention! Avec  $n$  bits, on peut représenter  $2^n$  nombres entiers différents:  
les nombres de 0 (= 000 ... 0) à  $2^n - 1$  (= 111 ... 1) **et donc pas  $2^n$  lui-même!**

Exemple avec  $n = 8$  bits: intervalle de 0 à  $2^8 - 1 = 255$

# EPFL Opérations binaires: addition et soustraction

## ■ Addition:

$$\begin{array}{r}
 \phantom{0}1\phantom{0}1\phantom{0} \\
 0110 \quad 6 \\
 + 0011 \quad 3 \\
 \hline
 1001 \quad 9
 \end{array}$$

## ■ Soustraction:

$$\begin{array}{r}
 \phantom{0}0\phantom{0}10 \\
 0110 \quad 6 \\
 - 0011 \quad 3 \\
 \hline
 0011 \quad 3
 \end{array}$$

$$10 - 1 = 1$$

En binaire:  $0 + 0 = 0$ ,  $1 + 0 = 1$ ,  $1 + 1 = 10$ ,  $1 + 1 + 1 = 11$ ,  
 $\phantom{1 + 1 + 1 = 11,} = 0 + 1$   $\phantom{1 + 1 + 1 = 11,} 10 - 1 = 1$

# EPFL Opérations binaires: multiplication et division

En binaire, multiplier et diviser par 2 est très facile:

(de même que multiplier et diviser par 10 est très facile en décimal)

$$\begin{array}{r} 0110 \quad 6 \\ \times 0010 \quad 2 \\ \hline 1100 \quad 12 \\ \leftarrow \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 0110 \quad 6 \\ \div 0010 \quad 2 \\ \hline 0011 \quad 3 \\ \rightarrow \end{array}$$

# Opérations binaires: dépassement de capacité

Etant donné la limite imposée par le nombre de bits utilisés, des problèmes de *dépassement de capacité* (overflow) surviennent lorsqu'on effectue des opérations binaires et que le résultat attendu se trouve en dehors de l'intervalle des nombres représentables.

Exemples:  $n=4$  bits

une retenue tombe

$$\begin{array}{r}
 \times \\
 0110 \quad 6 \\
 + 1100 \quad 12 \\
 \hline
 0010 \quad 2 \text{ ?}
 \end{array}$$

$$\begin{array}{r}
 0110 \quad 6 \\
 - 1100 \quad 12 \\
 \hline
 ?
 \end{array}$$

# Représentation binaire des nombres entiers relatifs

- Avec  $n$  bits, on utilise la convention suivante pour représenter les nombres entiers relatifs (positifs et négatifs) :

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

- Exemple avec 8 bits:  $N = -43$  est représenté par **11010101**, car

$$-43 = -128 + 64 + 16 + 4 + 1$$

$$= -\mathbf{1} \cdot 2^7 + \mathbf{1} \cdot 2^6 + \mathbf{0} \cdot 2^5 + \mathbf{1} \cdot 2^4 + \mathbf{0} \cdot 2^3 + \mathbf{1} \cdot 2^2 + \mathbf{0} \cdot 2^1 + \mathbf{1} \cdot 2^0$$

Représentation en complément à 2

Comment représenter  $-43$  sur 8 bits ?

- On part du nombre  $+43$  qu'on écrit en binaire sur 8 bits :

$$43 = 32 + 8 + 2 + 1 = \underline{00101011}$$

- On calcule le complément à 1 de ce nombre :

$$11111111 - 00101011 = 11010100$$

- On calcul le complément à 2 comme suit :

$$\begin{array}{r} 11010100 \\ + \quad \quad 1 \\ \hline 11010101 \end{array} \longrightarrow \text{rep. de } \underline{-43}$$



# EPFL Représentation binaire des nombres entiers relatifs

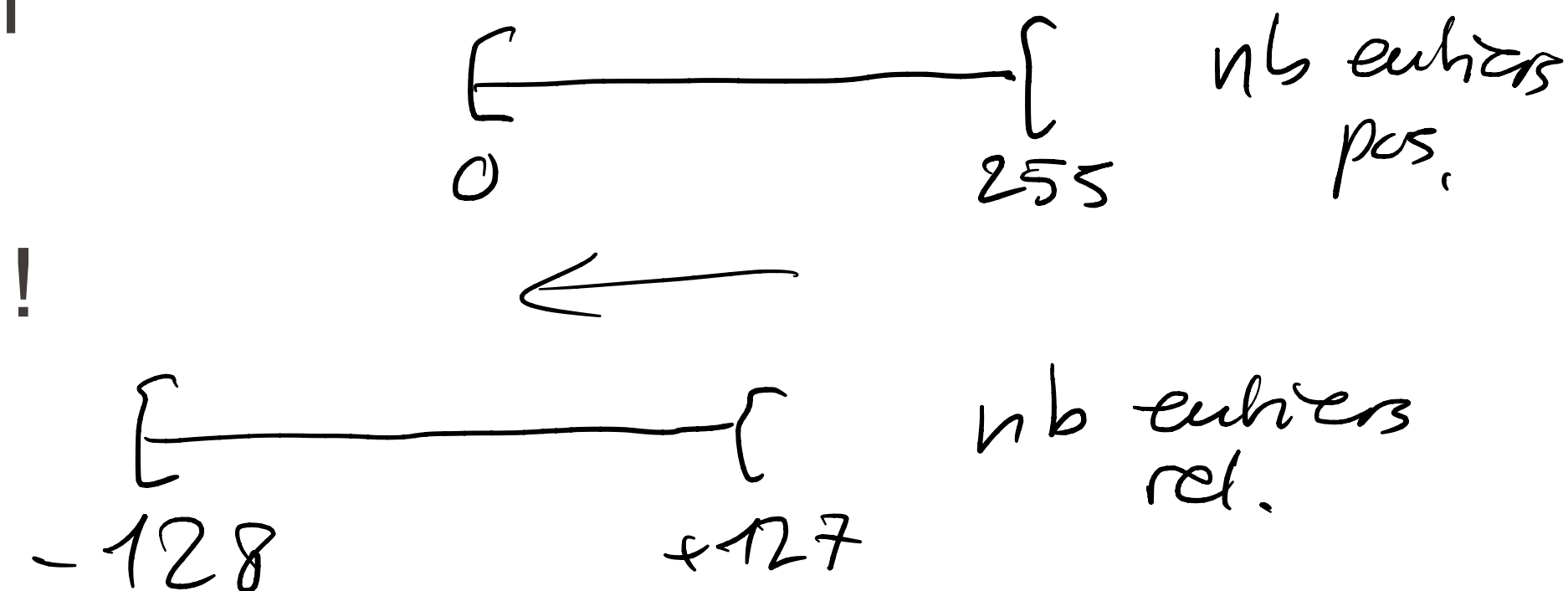
## Remarques:

- Le premier bit est le bit de signe (0 : nombre positif, 1 : nombre négatif)
- Avec 8 bits, les nombres représentables vont de  $-128$  à  $+127$ :

$$-128 = 10000000 \rightarrow +127 = 01111111$$

- $-1 = 11111111$  avec cette représentation

- $+128$  n'est *pas* représentable avec 8 bits !



# EPFL Opérations binaires: addition et soustraction (bis)

n=4 bits  $\rightarrow \{-8 \dots +7\}$

■ Addition:

$$\begin{array}{r}
 \textcircled{*} \begin{array}{cc} 1 & 1 \\ 0 & 101 \end{array} & +5 \\
 + \begin{array}{cc} 1 & 101 \end{array} & -3 \\
 \hline
 0010 & +2 \quad \checkmark
 \end{array}$$

$$\begin{array}{r}
 \begin{array}{cc} 1 & 1 \\ 0 & 101 \end{array} & +5 \\
 + \begin{array}{cc} 0 & 101 \end{array} & +5 \\
 \hline
 1010 & \rightarrow -6? \quad \times
 \end{array}$$

■ ~~Soustraction:~~

$$\underline{\underline{7 - 4 = (+7) + (-4)}}$$

overflow

$$\begin{array}{r}
 \textcircled{*} \begin{array}{cc} 1 & 1 \\ 1 & 011 \end{array} & -5 \\
 + \begin{array}{cc} 1 & 011 \end{array} & -5 \\
 \hline
 0110 & +6? \quad \times
 \end{array}$$

# EPFL Représentation binaire des nombres réels

## Première remarque:

Avec un nombre fini de bits, on ne peut pas représenter *tous* les nombres réels de manière exacte ! (même si on se limite à l'intervalle fermé  $[0,1]$ )

Il faut donc s'attendre à effectuer des *erreurs* dans ce cas.

Soit  $x_{rep}$  la valeur représentée en binaire du nombre  $x$ . On définit:

l'erreur *absolue*:  $|\Delta x| = |x - x_{rep}|$

l'erreur *relative*:  $|\Delta x|/|x|$   
( = "précision" )

# EPFL Représentation binaire des nombres réels

- Prenons un nombre entre 0 et 1, par exemple,  $x = 0,375$ :

$$x = 0,375 = 0,25 + 0,125 = 0 \cdot 2^{-1} + 1 \cdot 2^{-2} + 1 \cdot 2^{-3} \rightarrow 011$$

(représentation exacte!)

- Autre exemple:

$$z = 0,1 = \frac{1}{10} = 0,0011001100110011 \dots$$

$$y = \pi - 3 = 0,1415926535 \dots = 0,125 + \dots$$

$$= 0 \cdot 2^{-1} + 0 \cdot 2^{-2} + 1 \cdot 2^{-3} + 0 \cdot 2^{-4} + \dots \rightarrow 0010 \dots$$

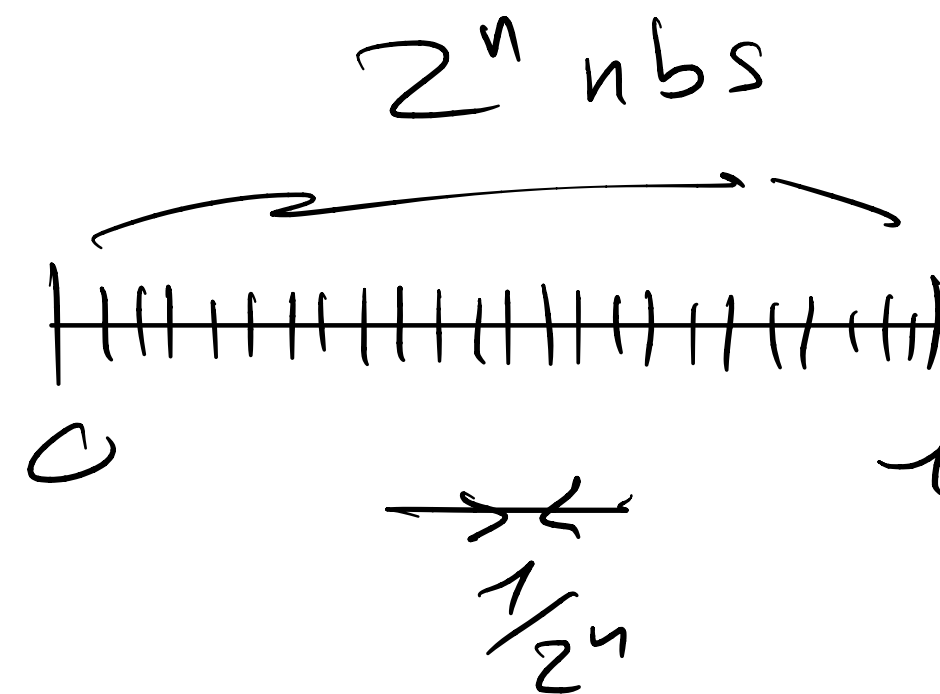
(représentation approximative!)

# EPFL Représentation binaire des nombres réels: représentation en virgule fixe

- Nombres réels plus grand que 1:

$n$  bits pour la partie entière,  $n$  bits pour la partie décimale

→ “tous” les nombres de 0 à  $2^n$



# Représentation binaire des nombres réels: représentation en virgule fixe

- Erreur absolue avec cette représentation:

$$|\Delta x| = |x - x_{rep}| \leq 2^{-n}$$

si  $n$  bits sont utilisés pour la partie décimale. ✓

- Erreur relative?

$$|\Delta x| / |x|$$

peut être arbitrairement grande si  $x$  est proche de 0. ✗

# Représentation binaire des nombres réels: représentation en virgule flottante

Pour pallier à ce problème de précision, on choisit plutôt la représentation suivante:

1. On garde la représentation en virgule fixe avec  $n$  bits pour les nombres réels dans l'intervalle  $[1,2]$

$$\rightarrow \text{erreur relative } |\Delta x| / |x| \leq 2^{-n} \quad \text{car } |x| \geq 1$$

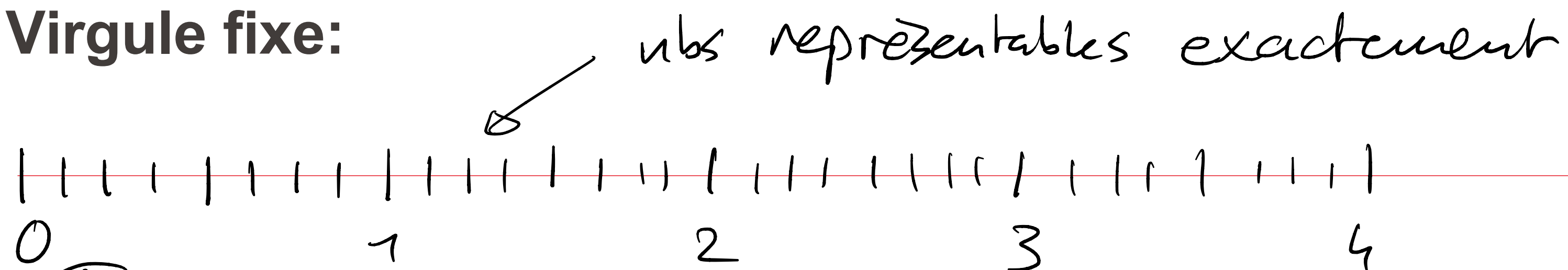
2. On réplique cette représentation à toutes les échelles en la multipliant ou en la divisant par des puissances de 2.

# Représentation binaire des nombres réels: représentation en virgule flottante

Schéma comparatif:

$n=3$  bits pour la partie décimale

Virgule fixe:



(pb)

Virgule flottante:

