

Représentation des nombres et récursivité

Algorithmique et structures de données, 2022-2023

P. Albuquerque (B410), P. Künzli et O. Malaspinas (A401), ISC, HEPIA
2022-11-02

En partie inspirés des supports de cours de P. Albuquerque

Types énumérés (1/2)

- Un **type énuméré**: ensemble de *variantes* (valeurs constantes).
- En C les variantes sont des entiers numérotés à partir de 0.

```
enum days {  
    monday, tuesday, wednesday,  
    thursday, friday, saturday, sunday  
};
```

- On peut aussi donner des valeurs “custom”

```
enum days {  
    monday = 2, tuesday = 8, wednesday = -2,  
    thursday = 1, friday = 3, saturday = 12, sunday = 9  
};
```

- S'utilise comme un type standard et un entier

```
enum days d = monday;  
(d + 2) == monday + monday; // true
```

Types énumérés (2/2)

- Très utile dans les `switch ... case`

```
enum days d = monday;
switch (d) {
    case monday:
        // trucs
        break;
    case tuesday:
        printf("0 ou 1\n");
        break;
}
```

- Le compilateur vous prévient qu'il en manque!

Utilisation des types énumérés

Réviser votre couverture de la reine avec des `enum`

A faire à la maison comme exercice!

Représentation des nombres (1/2)

- Le nombre 247.

Nombres décimaux: Les nombres en base 10

10^2	10^1	10^0
2	4	7

$$247 = 2 \cdot 10^2 + 4 \cdot 10^1 + 7 \cdot 10^0.$$

Représentation des nombres (2/2)

- Le nombre 11110111.

Nombres binaires: Les nombres en base 2

2^7	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0
1	1	1	1	0	1	1	1

$$1 \cdot 2^7 + 1 \cdot 2^6 + 1 \cdot 2^5 + 1 \cdot 2^4 + 0 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0$$

Représentation des nombres (2/2)

- Le nombre 11110111.

Nombres binaires: Les nombres en base 2

2^7	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0
1	1	1	1	0	1	1	1

$$1 \cdot 2^7 + 1 \cdot 2^6 + 1 \cdot 2^5 + 1 \cdot 2^4 + 0 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0$$

$$= 247.$$

Conversion de décimal à binaire (1/2)

Convertir 11 en binaire?

Conversion de décimal à binaire (1/2)

Convertir 11 en binaire?

- On décompose en puissances de 2 en partant de la plus grande possible

$$11 / 8 = 1, \quad 11 \% 8 = 3$$

$$3 / 4 = 0, \quad 3 \% 4 = 3$$

$$3 / 2 = 1, \quad 3 \% 2 = 1$$

$$1 / 1 = 1, \quad 1 \% 1 = 0$$

- On a donc

$$1011 \Rightarrow 1 \cdot 2^3 + 0 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 11.$$

Conversion de décimal à binaire (2/2)

Convertir un nombre arbitraire en binaire: 247?

- Par groupe établir un algorithme.

Conversion de décimal à binaire (2/2)

Convertir un nombre arbitraire en binaire: 247?

- Par groupe établir un algorithme.

Algorithme

1. Initialisation

```
num = 247
tant que ( $2^N < \text{num}$ ) {
    N += 1
}
```

Conversion de décimal à binaire (2/2)

Convertir un nombre arbitraire en binaire: 247?

- Par groupe établir un algorithme.

Algorithme

1. Initialisation

```
num = 247
tant que (2^N < num) {
    N += 1
}
```

2. Boucle

```
tant que (N >= 0) {
    bit = num / 2^N
    num = num % 2^N
    N -= 1
}
```

Les additions en binaire

Que donne l'addition 1101 avec 0110?

- L'addition est la même que dans le système décimal

1101	8+4+0+1 = 13
+ 0110	+ 0+4+2+0 = 6
-----	-----
10011	16+0+0+2+1 = 19

- Les entiers sur un ordinateur ont une précision **fixée** (ici 4 bits).
- Que se passe-t-il donc ici?

Les additions en binaire

Que donne l'addition 1101 avec 0110?

- L'addition est la même que dans le système décimal

1101	8+4+0+1 = 13
+ 0110	+ 0+4+2+0 = 6
-----	-----
10011	16+0+0+2+1 = 19

- Les entiers sur un ordinateur ont une précision **fixée** (ici 4 bits).
- Que se passe-t-il donc ici?

Dépassement de capacité: le nombre est “tronqué”

- 10011 (19) -> 0011 (3).
- On fait “le tour”.

Entier non-signés minimal/maximal

- Quel est l'entier non-signé maximal représentable avec 4 bit?

Entier non-signés minimal/maximal

- Quel est l'entier non-signé maximal représentable avec 4 bit?

$$(1111)_2 = 8 + 4 + 2 + 1 = 15$$

- Quel est l'entier non-signé minimal représentable avec 4 bit?

Entier non-signés minimal/maximal

- Quel est l'entier non-signé maximal représentable avec 4 bit?

$$(1111)_2 = 8 + 4 + 2 + 1 = 15$$

- Quel est l'entier non-signé minimal représentable avec 4 bit?

$$(0000)_2 = 0 + 0 + 0 + 0 = 0$$

- Quel est l'entier non-signé min/max représentable avec N bit?

Entier non-signés minimal/maximal

- Quel est l'entier non-signé maximal représentable avec 4 bit?

$$(1111)_2 = 8 + 4 + 2 + 1 = 15$$

- Quel est l'entier non-signé minimal représentable avec 4 bit?

$$(0000)_2 = 0 + 0 + 0 + 0 = 0$$

- Quel est l'entier non-signé min/max représentable avec N bit?

$$0 \text{ et } 2^N - 1.$$

- Donc `uint32_t`? maximal est?

Entier non-signés minimal/maximal

- Quel est l'entier non-signé maximal représentable avec 4 bit?

$$(1111)_2 = 8 + 4 + 2 + 1 = 15$$

- Quel est l'entier non-signé minimal représentable avec 4 bit?

$$(0000)_2 = 0 + 0 + 0 + 0 = 0$$

- Quel est l'entier non-signé min/max représentable avec N bit?

$$0 \text{ et } 2^N - 1.$$

- Donc uint32_t? maximal est?

$$2^{32} - 1 = 4'294'967'295$$

Les multiplications en binaire (1/2)

Que donne la multiplication de 1101 avec 0110?

- La multiplication est la même que dans le système décimal

1101		13
* 0110	*	6
-----	-----	
0000		78
11010		
110100		
+ 0000000		
-----	-----	
1001110		64+0+0+8+4+2+0

Que fait la multiplication par 2?

Les multiplications en binaire (2/2)

Que fait la multiplication par 2?

- Décalage de un bit vers la gauche!

```
    0110
*   0010
-----
    0000
+   01100
-----
   01100
```

Les multiplications en binaire (2/2)

Que fait la multiplication par 2?

- Décalage de un bit vers la gauche!

$$\begin{array}{r} 0110 \\ * 0010 \\ \hline 0000 \\ + 01100 \\ \hline 01100 \end{array}$$

Que fait la multiplication par 2^N ?

Les multiplications en binaire (2/2)

Que fait la multiplication par 2?

- Décalage de un bit vers la gauche!

$$\begin{array}{r} 0110 \\ * 0010 \\ \hline 0000 \\ + 01100 \\ \hline 01100 \end{array}$$

Que fait la multiplication par 2^N ?

- Décalade de N bits vers la gauche!

Entiers signés (1/2)

Pas de nombres négatifs encore...

Comment faire?

Entiers signés (1/2)

Pas de nombres négatifs encore...

Comment faire?

Solution naïve:

- On ajoute un bit de signe (le bit de poids fort):

00000010: +2

10000010: -2

Problèmes?

Entiers signés (1/2)

Pas de nombres négatifs encore...

Comment faire?

Solution naïve:

- On ajoute un bit de signe (le bit de poids fort):

00000010: +2

10000010: -2

Problèmes?

- Il y a deux zéros (pas trop grave): 10000000 et 00000000
- Les additions différentes que pour les non-signés (très grave)

00000010	2
+ 10000100	+ -4
-----	----
10000110 = -6	!= -2

Entiers signés (2/2)

Beaucoup mieux

- Complément à un:
 - on inverse tous les bits: 1001 => 0110.

Encore un peu mieux

- Complément à deux:
 - on inverse tous les bits,
 - on ajoute 1 (on ignore les dépassements).

Entiers signés (2/2)

Beaucoup mieux

- Complément à un:
 - on inverse tous les bits: 1001 => 0110.

Encore un peu mieux

- Complément à deux:
 - on inverse tous les bits,
 - on ajoute 1 (on ignore les dépassements).
- Comment écrit-on -4 en 8 bits?

Entiers signés (2/2)

Beaucoup mieux

- Complément à un:
 - on inverse tous les bits: 1001 => 0110.

Encore un peu mieux

- Complément à deux:
 - on inverse tous les bits,
 - on ajoute 1 (on ignore les dépassements).
- Comment écrit-on -4 en 8 bits?

4 = 00000100

-4 => -----
00000100

11111011
+ 00000001

11111100

Le complément à 2 (1/2)

Questions:

- Comment on écrit $+0$ et -0 ?
- Comment calcule-t-on $2 + (-4)$?
- Quel est le complément à 2 de 1000 0000?

Le complément à 2 (1/2)

Questions:

- Comment on écrit +0 et -0?
- Comment calcule-t-on $2 + (-4)$?
- Quel est le complément à 2 de 1000 0000?

Réponses

- Comment on écrit +0 et -0?

$$+0 = 00000000$$

$$-0 = 11111111 + 00000001 = 100000000 \Rightarrow 00000000$$

- Comment calcule-t-on $2 + (-4)$?

00000010	2
+ 11111100	+ -4
-----	-----
11111110	-2

- En effet

$$11111110 \Rightarrow 00000001 + 00000001 = 00000010 = 2.$$

Le complément à 2 (2/2)

Quels sont les entiers représentables en 8 bits?

Le complément à 2 (2/2)

Quels sont les entiers représentables en 8 bits?

01111111 => 127

10000000 => -128 // par définition

Quels sont les entiers représentables sur N bits?

Le complément à 2 (2/2)

Quels sont les entiers représentables en 8 bits?

01111111 => 127

10000000 => -128 // par définition

Quels sont les entiers représentables sur N bits?

$$-2^{N-1} \dots 2^{N-1} - 1.$$

Remarque: dépassement de capacité en C

- Comportement indéfini!

Nombres à virgule (1/3)

Comment manipuler des nombres à virgule?

$$0.1 + 0.2 = 0.3.$$

Facile non?

Nombres à virgule (1/3)

Comment manipuler des nombres à virgule?

$$0.1 + 0.2 = 0.3.$$

Facile non?

Et ça?

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main(int argc, char *argv[]) {
    float a = atof(argv[1]);
    float b = atof(argv[2]);
    printf("%.10f\n", (double)(a + b));
}
```

Nombres à virgule (1/3)

Comment manipuler des nombres à virgule?

$$0.1 + 0.2 = 0.3.$$

Facile non?

Et ça?

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main(int argc, char *argv[]) {
    float a = atof(argv[1]);
    float b = atof(argv[2]);
    printf("%.10f\n", (double)(a + b));
}
```

Que se passe-t-il donc?

Nombres à virgule (2/3)

Nombres à virgule fixe

2^3	2^2	2^1	2^0	.	2^{-1}	2^{-2}	2^{-3}	2^{-4}
1	0	1	0	.	0	1	0	1

Qu'est-ce ça donne en décimal?

Nombres à virgule (2/3)

Nombres à virgule fixe

2^3	2^2	2^1	2^0	.	2^{-1}	2^{-2}	2^{-3}	2^{-4}
1	0	1	0	.	0	1	0	1

Qu'est-ce ça donne en décimal?

$$2^3 + 2^1 + \frac{1}{2^2} + \frac{1}{2^4} = 8 + 2 + 0.5 + 0.0625 = 10.5625.$$

Limites de cette représentation?

Nombres à virgule (2/3)

Nombres à virgule fixe

2^3	2^2	2^1	2^0	.	2^{-1}	2^{-2}	2^{-3}	2^{-4}
1	0	1	0	.	0	1	0	1

Qu'est-ce ça donne en décimal?

$$2^3 + 2^1 + \frac{1}{2^2} + \frac{1}{2^4} = 8 + 2 + 0.5 + 0.0625 = 10.5625.$$

Limites de cette représentation?

- Tous les nombres > 16 .
- Tous les nombres < 0.0625 .
- Tous les nombres dont la décimale est pas un multiple de 0.0625 .

Nombres à virgule (3/3)

Nombres à virgule fixe

- Nombres de $0 = 0000.0000$ à $15.9375 = 1111.1111$.
- Beaucoup de “trous” (au moins 0.0625) entre deux nombres.

Solution partielle?

Nombres à virgule (3/3)

Nombres à virgule fixe

- Nombres de $0 = 0000.0000$ à $15.9375 = 1111.1111$.
- Beaucoup de “trous” (au moins 0.0625) entre deux nombres.

Solution partielle?

- Rajouter des bits.
- Bouger la virgule.

Nombres à virgule flottante (1/2)

Notation scientifique

- Les nombres sont représentés en terme:
 - Une mantisse
 - Une base
 - Un exposant

$$\underbrace{22.1214}_{\text{nombre}} = \underbrace{221214}_{\text{mantisse}} \cdot \underbrace{10}_{\text{base}} \overset{\text{exp.}}{\hat{-4}},$$

Nombres à virgule flottante (1/2)

Notation scientifique

- Les nombres sont représentés en terme:
 - Une mantisse
 - Une base
 - Un exposant

$$\underbrace{22.1214}_{\text{nombre}} = \underbrace{221214}_{\text{mantisse}} \cdot \underbrace{10}_{\text{base}}^{\text{exp. } -4},$$

On peut donc séparer la représentation en 2:

- La mantisse
- L'exposant

Nombres à virgule flottante (2/2)

Quel est l'avantage?

Nombres à virgule flottante (2/2)

Quel est l'avantage?

On peut représenter des nombres sur énormément d'ordres de grandeur avec un nombre de bits fixés.

Différence fondamentale avec la virgule fixe?

Nombres à virgule flottante (2/2)

Quel est l'avantage?

On peut représenter des nombres sur énormément d'ordres de grandeur avec un nombre de bits fixés.

Différence fondamentale avec la virgule fixe?

La précision des nombres est **variable**:

- On a uniquement un nombre de chiffres **significatifs**.

$$123456 \cdot 10^{23} + 123456 \cdot 10^{-23}.$$

Quel inconvénient y a-t-il?

Nombres à virgule flottante (2/2)

Quel est l'avantage?

On peut représenter des nombres sur énormément d'ordres de grandeur avec un nombre de bits fixés.

Différence fondamentale avec la virgule fixe?

La précision des nombres est **variable**:

- On a uniquement un nombre de chiffres **significatifs**.

$$123456 \cdot 10^{23} + 123456 \cdot 10^{-23}.$$

Quel inconvénient y a-t-il?

Ce mélange d'échelles entraîne un **perte de précision**.

Nombres à virgule flottante simple précision (1/4)

Aussi appelés *IEEE 754 single-precision binary floating point*.

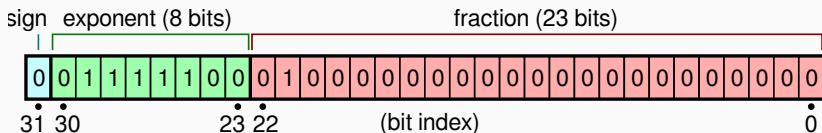


Figure 1: Nombres à virgule flottante 32 bits. Source: [Wikipedia](#)

Spécification

- 1 bit de signe,
- 8 bits d'exposant,
- 23 bits de mantisse.

$$(-1)^{b_{31}} \cdot 2^{(b_{30}b_{29}\dots b_{23})_2 - 127} \cdot (1.b_{22}b_{21} \dots b_0)_2,$$

Calculer la valeur décimale du nombre ci-dessus

Nombres à virgule flottante simple précision (2/4)

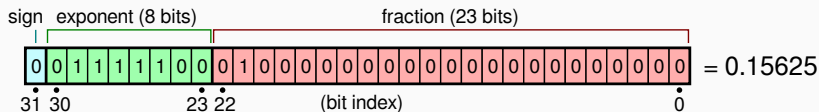


Figure 2: Un exercice de nombres à virgule flottante 32 bits. Source: [Wikipedia](#)

Nombres à virgule flottante simple précision (2/4)

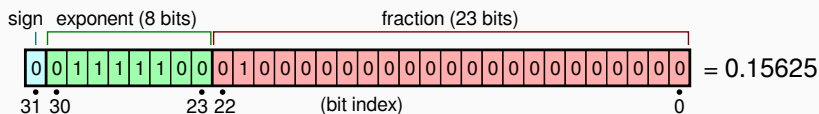


Figure 2: Un exercice de nombres à virgule flottante 32 bits. Source: [Wikipedia](#)

$$\text{exposant} = \sum_{i=0}^7 b_{23+i} 2^i = 2^2 + 2^3 + 2^4 + 2^5 + 2^6 = 124 - 127, \quad (1)$$

$$\text{mantisse} = 1 + \sum_{i=1}^{23} b_{23-i} 2^{-i} = 1 + 2^{-2} = 1.25, \quad (2)$$

$$\Rightarrow (-1)^0 \cdot 2^{-3} \cdot 1.25 = 0.15625 \quad (3)$$

Nombres à virgule flottante simple précision (3/4)

Quel nombre ne peut pas être vraiment représenté?

Nombres à virgule flottante simple précision (3/4)

Quel nombre ne peut pas être vraiment représenté?

Zéro: exception pour l'exposant

- Si l'exposant est 00000000 (zéro)

$$(-1)^{\text{sign}} \cdot 2^{-126} \cdot 0.\text{mantisse},$$

- Sinon si l'exposant est 00000001 à 11111110

valeur normale,

- Sinon 11111111 donne NaN.

Nombres à virgule flottante simple précision (4/4)

Quels sont les plus petits/grands nombres positifs représentables?

Nombres à virgule flottante simple précision (4/4)

Quels sont les plus petits/grands nombres positifs représentables?

$$0\ 0 \dots 0\ 0 \dots 01 = 2^{-126} \cdot 2^{-23} = 1.4\dots \cdot 10^{-45}, \quad (4)$$

$$0\ 1 \dots 10\ 1 \dots 1 = 2^{127} \cdot (2 - 2^{-23}) = 3.4\dots \cdot 10^{38}. \quad (5)$$

Combien de chiffres significatifs en décimal?

Nombres à virgule flottante simple précision (4/4)

Quels sont les plus petits/grands nombres positifs représentables?

$$0\ 0 \dots 0\ 0 \dots 01 = 2^{-126} \cdot 2^{-23} = 1.4\dots \cdot 10^{-45}, \quad (4)$$

$$0\ 1 \dots 10\ 1 \dots 1 = 2^{127} \cdot (2 - 2^{-23}) = 3.4\dots \cdot 10^{38}. \quad (5)$$

Combien de chiffres significatifs en décimal?

- 24 bits ($23 + 1$) sont utiles pour la mantisse, soit $2^{24} - 1$:
 - La mantisse fait $\sim 2^{24} \sim 10^7$,
 - Ou encore $\sim \log_{10}(2^{24}) \sim 7$.
- Environ **sept** chiffres significatifs.

Nombres à virgule flottante double précision (64bits)

Spécification

- 1 bit de signe,
- 11 bits d'exposant,
- 52 bits de mantisse.

Nombres à virgule flottante double précision (64bits)

Spécification

- 1 bit de signe,
- 11 bits d'exposant,
- 52 bits de mantisse.

Combien de chiffres significatifs?

- La mantisse fait $\sim 2^{53} \sim 10^{16}$,
- Ou encore $\sim \log_{10}(2^{53}) \sim 16$,
- Environ **seize** chiffres significatifs.

Plus petit/plus grand nombre représentable?

Nombres à virgule flottante double précision (64bits)

Spécification

- 1 bit de signe,
- 11 bits d'exposant,
- 52 bits de mantisse.

Combien de chiffres significatifs?

- La mantisse fait $\sim 2^{53} \sim 10^{16}$,
- Ou encore $\sim \log_{10}(2^{53}) \sim 16$,
- Environ **seize** chiffres significatifs.

Plus petit/plus grand nombre représentable?

- Plus petite mantisse et exposant: $\sim 2^{-52} \cdot 2^{-1022} \sim 4 \cdot 10^{-324}$,
- Plus grande mantisse et exposant: $\sim 2 \cdot 2^{1023} \sim 1.8 \cdot 10^{308}$.

Précision finie (1/3)

Erreur de représentation

- Les nombres réels ont potentiellement un **nombre infini** de décimales
 - $1/3 = 0.\overline{3}$,
 - $\pi = 3.1415926535\dots$
- Les nombres à virgule flottante peuvent en représenter qu'un **nombre fini**.
 - $1/3 \cong 0.33333$, erreur $0.00000\overline{3}$.
 - $\pi \cong 3.14159$, erreur $0.0000026535\dots$

On rencontre donc des **erreurs de représentation** ou **erreurs d'arrondi**.

Précision finie (1/3)

Erreur de représentation

- Les nombres réels ont potentiellement un **nombre infini** de décimales
 - $1/3 = 0.\bar{3}$,
 - $\pi = 3.1415926535\dots$
- Les nombres à virgule flottante peuvent en représenter qu'un **nombre fini**.
 - $1/3 \cong 0.33333$, erreur $0.00000\bar{3}$.
 - $\pi \cong 3.14159$, erreur $0.0000026535\dots$

On rencontre donc des **erreurs de représentation** ou **erreurs d'arrondi**.

Et quand on calcule?

- Avec deux chiffres significatifs

$$8.9 + (0.02 + 0.04) = 8.96 = 9.0, \quad (6)$$

$$(8.9 + 0.02) + 0.04 = 8.9 + 0.04 = 8.9. \quad (7)$$

Précision finie (1/3)

Erreur de représentation

- Les nombres réels ont potentiellement un **nombre infini** de décimales
 - $1/3 = 0.\bar{3}$,
 - $\pi = 3.1415926535\dots$
- Les nombres à virgule flottante peuvent en représenter qu'un **nombre fini**.
 - $1/3 \cong 0.33333$, erreur $0.00000\bar{3}$.
 - $\pi \cong 3.14159$, erreur $0.0000026535\dots$

On rencontre donc des **erreurs de représentation** ou **erreurs d'arrondi**.

Et quand on calcule?

- Avec deux chiffres significatifs

$$8.9 + (0.02 + 0.04) = 8.96 = 9.0, \quad (6)$$

$$(8.9 + 0.02) + 0.04 = 8.9 + 0.04 = 8.9. \quad (7)$$

Même pas associatif!

Erreur de représentation virgule flottante

$$(1.2)_{10} = 1.\overline{0011} \cdot 2^0 \Rightarrow 0\ 01111111\ 00110011001100110011010.$$

Erreur d'arrondi dans les deux derniers bits et tout ceux qui viennent ensuite

$$\varepsilon_2 = (000000000000000000000011)_2.$$

Ou en décimal

$$\varepsilon_{10} = 4.76837158203125 \cdot 10^{-8}.$$

Précision finie (3/3)

Comment définir l'égalité de 2 nombres à virgule flottante?

Précision finie (3/3)

Comment définir l'égalité de 2 nombres à virgule flottante?

Ou en d'autres termes, pour quel $\varepsilon > 0$ (appelé epsilon-machine) on a

$$1 + \varepsilon = 1,$$

pour un nombre à virgule flottante?

Précision finie (3/3)

Comment définir l'égalité de 2 nombres à virgule flottante?

Ou en d'autres termes, pour quel $\varepsilon > 0$ (appelé epsilon-machine) on a

$$1 + \varepsilon = 1,$$

pour un nombre à virgule flottante?

Pour un `float` (32 bits) la différence est à

$$2^{-23} = 1.19 \cdot 10^{-7},$$

Soit la précision de la mantisse.

Comment le mesurer (par groupe)?

Précision finie (3/3)

Comment définir l'égalité de 2 nombres à virgule flottante?

Ou en d'autres termes, pour quel $\varepsilon > 0$ (appelé epsilon-machine) on a

$$1 + \varepsilon = 1,$$

pour un nombre à virgule flottante?

Pour un float (32 bits) la différence est à

$$2^{-23} = 1.19 \cdot 10^{-7},$$

Soit la précision de la mantisse.

Comment le mesurer (par groupe)?

```
float eps = 1.0;
while ((float)1.0 + (float)0.5 * eps != (float)1.0) {
    eps = (float)0.5 * eps;
}
printf("eps = %g\n", eps);
```

Erreurs d'arrondi

Et jusqu'ici on a encore pas fait d'arithmétique!

Multiplication avec deux chiffres significatifs, décimal

$$(1.1)_{10} \cdot (1.1)_{10} = (1.21)_{10} = (1.2)_{10}.$$

En continuant ce petit jeu:

$$\underbrace{1.1 \cdot 1.1 \cdots 1.1}_{10 \text{ fois}} = 2.0.$$

Alors qu'en réalité

$$1.1^{10} = 2.5937\dots$$

Soit une erreur de près de $1/5e!$

Erreurs d'arrondi

Et jusqu'ici on a encore pas fait d'arithmétique!

Multiplication avec deux chiffres significatifs, décimal

$$(1.1)_{10} \cdot (1.1)_{10} = (1.21)_{10} = (1.2)_{10}.$$

En continuant ce petit jeu:

$$\underbrace{1.1 \cdot 1.1 \cdots 1.1}_{10 \text{ fois}} = 2.0.$$

Alors qu'en réalité

$$1.1^{10} = 2.5937\dots$$

Soit une erreur de près de $1/5e!$

Le même phénomène se produit (à plus petite échelle) avec les float ou double.

And now for something completely different

La récursivité

Exemple de récursivité (1/2)

La factorielle

```
int factorial(int n) {  
    if (n > 1) {  
        return n * factorial(n - 1);  
    } else {  
        return 1;  
    }  
}
```


Exemple de récursivité (1/2)

La factorielle

```
int factorial(int n) {  
    if (n > 1) {  
        return n * factorial(n - 1);  
    } else {  
        return 1;  
    }  
}
```

Que se passe-t-il quand on fait `factorial(4)`?

Exemple de récursivité (1/2)

La factorielle

```
int factorial(int n) {  
    if (n > 1) {  
        return n * factorial(n - 1);  
    } else {  
        return 1;  
    }  
}
```

Que se passe-t-il quand on fait `factorial(4)`?

On empile les appels

			factorial(1)
		factorial(2)	factorial(2)
	factorial(3)	factorial(3)	factorial(3)
factorial(4)	factorial(4)	factorial(4)	factorial(4)

Exemple de récursivité (2/2)

La factorielle

```
int factorial(int n) {  
    if (n > 1) {  
        return n * factorial(n - 1);  
    } else {  
        return 1;  
    }  
}
```

Exemple de récursivité (2/2)

La factorielle

```
int factorial(int n) {  
    if (n > 1) {  
        return n * factorial(n - 1);  
    } else {  
        return 1;  
    }  
}
```

Que se passe-t-il quand on fait `factorial(4)`?

Exemple de récursivité (2/2)

La factorielle

```
int factorial(int n) {  
    if (n > 1) {  
        return n * factorial(n - 1);  
    } else {  
        return 1;  
    }  
}
```

Que se passe-t-il quand on fait `factorial(4)`?

On dépile les calculs

1

`factorial(2)` $2 * 1 = 2$

`factorial(3)` `factorial(3)` $3 * 2 = 6$

`factorial(4)` `factorial(4)` `factorial(4)` $4 * 6 = 24$

La récursivité (1/4)

Formellement

- Une condition de récursivité - qui *réduit* les cas successifs vers...
- Une condition d'arrêt - qui retourne un résultat

Pour la factorielle, qui est qui?

```
int factorial(int n) {  
    if (n > 1) {  
        return n * factorial(n - 1);  
    } else {  
        return 1;  
    }  
}
```

La récursivité (2/4)

Formellement

- Une condition de récursivité - qui *réduit* les cas successifs vers...
- Une condition d'arrêt - qui retourne un résultat

Pour la factorielle, qui est qui?

```
int factorial(int n) {  
    if (n > 1) { // Condition de récursivité  
        return n * factorial(n - 1);  
    } else { // Condition d'arrêt  
        return 1;  
    }  
}
```

Exercice: trouver l' ϵ -machine pour un double

Exercice: trouver l' ϵ -machine pour un double

Rappelez-vous vous l'avez fait en style **impératif** plus tôt.

Exercice: trouver l' ϵ -machine pour un double

Rappelez-vous vous l'avez fait en style **impératif** plus tôt.

```
double epsilon_machine(double eps) {
    if (1.0 + eps != 1.0) {
        return epsilon_machine(eps / 2.0);
    } else {
        return eps;
    }
}
```

La récursivité (4/4)

Exercice: que fait ce code récursif?

```
void recurse(int n) {  
    printf("%d ", n % 2);  
    if (n / 2 != 0) {  
        recurse(n / 2);  
    } else {  
        printf("\n");  
    }  
}  
recurse(13);
```

La récursivité (4/4)

Exercice: que fait ce code récursif?

```
void recurse(int n) {  
    printf("%d ", n % 2);  
    if (n / 2 != 0) {  
        recurse(n / 2);  
    } else {  
        printf("\n");  
    }  
}  
  
recurse(13);
```

```
recurse(13): n = 13, n % 2 = 1, n / 2 = 6,  
    recurse(6): n = 6, n % 2 = 0, n / 2 = 3,  
        recurse(3): n = 3, n % 2 = 1, n / 2 = 1,  
            recurse(1): n = 1, n % 2 = 1, n / 2 = 0.
```

```
// affiche: 1 1 0 1
```

La récursivité (4/4)

Exercice: que fait ce code récursif?

```
void recurse(int n) {  
    printf("%d ", n % 2);  
    if (n / 2 != 0) {  
        recurse(n / 2);  
    } else {  
        printf("\n");  
    }  
}
```

```
recurse(13);
```

```
recurse(13): n = 13, n % 2 = 1, n / 2 = 6,  
    recurse(6): n = 6, n % 2 = 0, n / 2 = 3,  
        recurse(3): n = 3, n % 2 = 1, n / 2 = 1,  
            recurse(1): n = 1, n % 2 = 1, n / 2 = 0.
```

```
// affiche: 1 1 0 1
```

Affiche la représentation binaire d'un nombre!