



Programmation et algèbre

INFO1 - semaines 45 à 48

Guillaume CONNAN

novembre 2015

IUT de Nantes - Dpt d'informatique

iut

Sommaire

- 1 Monoïdes
- 2 Map-Reduce
- 3 Groupe
 - Le groupe $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}, +)$

- 4 Anneaux et corps
 - Anneaux
 - Corps
- 5 Les Complexes

Sommaire

- 1 Monoïdes
- 2 Map-Reduce
- 3 Groupe
 - Le groupe $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}, +)$

- 4 Anneaux et corps
 - Anneaux
 - Corps
- 5 Les Complexes

- `1 + 1 = 2`
- `"Doctor " + "Who" = "Doctor Who"`
- `panier.ajoute_contenu(autre_panier) = gros_panier`

Parlons types

- `int + int = int`
- `string + string = string`
- `panier.ajoute_contenu(panier) = panier`

- `1 + 1 = 2`
- `"Doctor " + "Who" = "Doctor Who"`
- `panier.ajoute_contenu(autre_panier) = gros_panier`

Parlons types

- `int + int = int`
- `string + string = string`
- `panier.ajoute_contenu(panier) = panier`

- `1 + 1 = 2`
- `"Doctor " + "Who" = "Doctor Who"`
- `panier.ajoute_contenu(autre_panier) = gros_panier`

Parlons types

- `int + int = int`
- `string + string = string`
- `panier.ajoute_contenu(panier) = panier`

Premier commandement : STABILITÉ

UN MONOÏDE PREND DU TYPE T ET RETOURNE DU TYPE T

- $3 / 2 = 1.5$ (`int / int = float`) ✗
- `True and False = False` (`Bool and Bool = Bool`) ✓
- $[1, 2] + [3, 4] = [1, 2, 3, 4]$ (`[int] + [int] = [int]`) ✗
- $True + False = True$ (`Bool + Bool = Bool`) ✗

Premier commandement : STABILITÉ

UN MONOÏDE PREND DU TYPE T ET RETOURNE DU TYPE T

- `3 / 2 = 1.5` (`int / int = float`) ✗
- `True and False = False` (`Bool and Bool = Bool`) ✓
- `[1, 2] + [3, 4] = [1, 2, 3, 4]` (`[int] + [int] = [int]`) ✓
- `True == True` (`Bool == Bool`) ✓

Premier commandement : STABILITÉ

UN MONOÏDE PREND DU TYPE T ET RETOURNE DU TYPE T

- $3 / 2 = 1.5$ (`int / int = float`) ✗
- `True and False = False` (`Bool and Bool = Bool`) ✓
- $[1, 2] + [3, 4] = [1, 2, 3, 4]$ (`[int] + [int] = [int]`) ✓
- $True \text{ and } (False \text{ and } True) = False$ (`Bool and Bool = Bool`) ✓

Premier commandement : STABILITÉ

UN MONOÏDE PREND DU TYPE T ET RETOURNE DU TYPE T

- $3 / 2 = 1.5$ (`int / int = float`) ❌
- `True and False = False` (`Bool and Bool = Bool`) ✓
- $[1, 2] + [3, 4] = [1, 2, 3, 4]$ (`list + list = list`) ❌
- $True + True = 2$ (`Bool + Bool = Int`) ❌

Premier commandement : STABILITÉ

UN MONOÏDE PREND DU TYPE T ET RETOURNE DU TYPE T

- $3 / 2 = 1.5$ (`int / int = float`) ❌
- `True and False = False` (`Bool and Bool = Bool`) ✓
- $[1, 2] + [3, 4] = [1, 2, 3, 4]$ (`list + list = list`) ✓
- $3 == 4 = False$ (`int == int = Bool`) ✓

Premier commandement : STABILITÉ

UN MONOÏDE PREND DU TYPE T ET RETOURNE DU TYPE T

- $3 / 2 = 1.5$ (`int / int = float`) ❌
- `True and False = False` (`Bool and Bool = Bool`) ✔️
- $[1, 2] + [3, 4] = [1, 2, 3, 4]$ (`list + list = list`) ✔️
- $3 == 4 = False$ (`int == int = Bool`)

Premier commandement : STABILITÉ

UN MONOÏDE PREND DU TYPE T ET RETOURNE DU TYPE T

- $3 / 2 = 1.5$ (`int / int = float`) ✗
- `True and False = False` (`Bool and Bool = Bool`) ✓
- $[1, 2] + [3, 4] = [1, 2, 3, 4]$ (`list + list = list`) ✓
- $3 == 4 = False$ (`int == int = Bool`) ✗

Premier commandement : STABILITÉ

UN MONOÏDE PREND DU TYPE T ET RETOURNE DU TYPE T

- $3 / 2 = 1.5$ (`int / int = float`) ❌
- `True and False = False` (`Bool and Bool = Bool`) ✓
- $[1, 2] + [3, 4] = [1, 2, 3, 4]$ (`list + list = list`) ✓
- $3 == 4 = False$ (`int == int = Bool`) ❌

Premier commandement : STABILITÉ

UN MONOÏDE PREND DU TYPE T ET RETOURNE DU TYPE T

- $3 / 2 = 1.5$ (`int / int = float`) ❌
- `True and False = False` (`Bool and Bool = Bool`) ✔️
- $[1, 2] + [3, 4] = [1, 2, 3, 4]$ (`list + list = list`) ✔️
- $3 == 4 = False$ (`int == int = Bool`) ❌

Premier commandement : STABILITÉ

UN MONOÏDE PREND DU TYPE T ET RETOURNE DU TYPE T

- $3 / 2 = 1.5$ (`int / int = float`) ❌
- `True and False = False` (`Bool and Bool = Bool`) ✓
- $[1, 2] + [3, 4] = [1, 2, 3, 4]$ (`list + list = list`) ✓
- $3 == 4 = False$ (`int == int = Bool`) ❌

Pourquoi la stabilité ?

Pour pouvoir enchaîner des actions (... composer des fonctions !)

- `connexion = host + ":" + port + "/" + chemin`
- `email.To(['doctor@who.future']).From('The@Master.vilain')`
- `if Dalek or The Master or Wheeping Angel : run`

Pourquoi la stabilité ?

Pour pouvoir enchaîner des actions (... composer des fonctions !)

- `connexion = host + ":" + port + "/" + chemin`
- `email.To(['doctor@who.future']).From('The@Master.vilain')`
- `if Dalek or The Master or Wheeping Angel : run`

Définition 1 (Loi de composition interne)

Soit E un ensemble. Une loi de composition interne définie sur E est une **fonction totale** de $E \otimes E$ dans E .

On dit alors que le couple (E, loi) a une structure de **magma**.

Définition 1 (Loi de composition interne)

Soit E un ensemble. Une loi de composition interne définie sur E est une **fonction totale** de $E \otimes E$ dans E .

On dit alors que le couple (E, loi) a une structure de **magma**.

Un ensemble E est stable par une loi f si, et seulement si :

$$\forall (x, y) : ((x, y) \in E \times E \implies f(x, y) \in E)$$

Définition 1 (Loi de composition interne)

Soit E un ensemble. Une loi de composition interne définie sur E est une **fonction totale** de $E \otimes E$ dans E .

On dit alors que le couple (E, loi) a une structure de **magma**.

Définition 2 (Stabilité)

Un ensemble E est **stable** par une loi \dagger si, et seulement si :

$$\forall (x, y) \cdot ((x, y) \in E \otimes E \implies x \dagger y \in E)$$

Deuxième commandement : NEUTRALITÉ

- $x + 0 = x$
- $x * 1 = x$
- $b \text{ and } \text{True} = b$
- $b \text{ or } \text{False} = b$
- `"Dalek" + "" = "Dalek"`
- `panier.ajoute_contenu(panier_vide) = panier`
- `f o (lambda x: x) = f`

Définition 3 (Élément neutre)

Soit (E, \dagger) un magma. Un élément neutre de (E, \dagger) est un élément e vérifiant :

$$\forall x \cdot (x \dagger e = e \dagger x = x)$$

Vous aurez bien noté le \forall ...

Définition 3 (Élément neutre)

Soit (E, \dagger) un magma. Un élément neutre de (E, \dagger) est un élément e vérifiant :

$$\forall x \cdot (x \dagger e = e \dagger x = x)$$

Vous aurez bien noté le \forall ...

Pourquoi la neutralité ?

Exemple : calculer la somme des éléments d'une liste.

```
def somme(xs) :  
    som_actuelle = NEUTRE  
    for x in xs :  
        som_actuelle = som_actuelle + x  
    return som_actuelle
```

Pourquoi la neutralité ?

Exemple : calculer la somme des éléments d'une liste.

```
def somme(xs) :  
    som_actuelle = NEUTRE  
    for x in xs :  
        som_actuelle = som_actuelle + x  
    return som_actuelle
```

Pourquoi la neutralité ?

Exemple : calculer le produit des éléments d'une liste.

```
def produit(xs) :  
    prod_actuel = NEUTRE  
    for x in xs :  
        prod_actuel = prod_actuel * x  
    return prod_actuel
```

Pourquoi la neutralité ?

Exemple : calculer le produit des éléments d'une liste.

```
def produit(xs) :  
    prod_actuel = NEUTRE  
    for x in xs :  
        prod_actuel = prod_actuel * x  
    return prod_actuel
```

Pourquoi la neutralité ?

Exemple : étant donnée une liste de booléens, sont-ils tous vrais ?

```
def tous_vrais(bs) :  
    bool_actuel = NEUTRE  
    for b in bs :  
        bool_actuel = bool_actuel and b  
    return bool_actuel
```

Pourquoi la neutralité ?

Exemple : étant donnée une liste de booléens, sont-ils tous vrais ?

```
def tous_vrais(bs) :  
    bool_actuel = NEUTRE  
    for b in bs :  
        bool_actuel = bool_actuel and b  
    return bool_actuel
```

Pourquoi la neutralité ?

Exemple : étant donnée une liste de caractères, concaténez-les en une unique chaîne.

```
def concat(cs) :  
    chaine_actuelle = NEUTRE  
    for c in cs :  
        chaine_actuelle = chaine_actuelle + c  
    return chaine_actuelle
```

Pourquoi la neutralité ?

Exemple : étant donnée une liste de caractères, concaténez-les en une unique chaîne.

```
def concat(cs) :  
    chaine_actuelle = NEUTRE  
    for c in cs :  
        chaine_actuelle = chaine_actuelle + c  
    return chaine_actuelle
```



Troisième commandement : ASSOCIATIVITÉ

- $1 + (2 + 3) = (1 + 2) + 3$
- $1 * (2 * 3) = (1 * 2) * 3$
- `True and (False and True) = (True and False) and True`
- `"Crush "+("your "+ "enemies") = ("Crush "+ "your ")+"enemies"`
- $(1 + 2) + 3 = 1 + (2 + 3)$

Troisième commandement : ASSOCIATIVITÉ

- $1 + (2 + 3) = (1 + 2) + 3$
- $1 * (2 * 3) = (1 * 2) * 3$
- $\text{True and (False and True)} = (\text{True and False}) \text{ and True}$
- $\text{"Crush "+"your "+"ennemies"} = (\text{"Crush "+"your "+"}) + \text{"ennemies"}$
- $3 - (2 - 1) \neq (3 - 2) - 1$

Troisième commandement : ASSOCIATIVITÉ

- $1 + (2 + 3) = (1 + 2) + 3$
- $1 * (2 * 3) = (1 * 2) * 3$
- **True and (False and True) = (True and False) and True**
- "Crush "+"your "+"enemies" = ("Crush "+"your ")+"enemies"
- $3 - (2 - 1) \neq (3 - 2) - 1$

Troisième commandement : ASSOCIATIVITÉ

- $1 + (2 + 3) = (1 + 2) + 3$
- $1 * (2 * 3) = (1 * 2) * 3$
- `True and (False and True) = (True and False) and True`
- `"Crush "+("your "+"enemies") = ("Crush "+"your ")+"enemies"`
- $3 - (2 - 1) \neq (3 - 2) - 1$

Troisième commandement : ASSOCIATIVITÉ

- $1 + (2 + 3) = (1 + 2) + 3$
- $1 * (2 * 3) = (1 * 2) * 3$
- `True and (False and True) = (True and False) and True`
- `"Crush "+"your "+"enemies") = ("Crush "+"your ")+"enemies"`
- $3 - (2 - 1) \neq (3 - 2) - 1$ ✗

Troisième commandement : ASSOCIATIVITÉ

- $1 + (2 + 3) = (1 + 2) + 3$
- $1 * (2 * 3) = (1 * 2) * 3$
- `True and (False and True) = (True and False) and True`
- `"Crush "+"your "+"enemies") = ("Crush "+"your ")+"enemies"`
- $3 - (2 - 1) \neq (3 - 2) - 1$ ✗

Troisième commandement : ASSOCIATIVITÉ

- $1 + (2 + 3) = (1 + 2) + 3$
- $1 * (2 * 3) = (1 * 2) * 3$
- `True and (False and True) = (True and False) and True`
- `"Crush "+"your "+"enemies") = ("Crush "+"your ")+"enemies"`
- $3 - (2 - 1) \neq (3 - 2) - 1$ ❌

Définition 4 (Monoïde)

Soit (E, \dagger) un magma. Si de plus ce magma admet un élément neutre et si la loi \dagger est associative sur E alors (E, \dagger) a une structure de **monoïde**.

Pourquoi l'associativité ?

- Diviser pour régner
- Algorithme incrémental
- Parallélisation

Pourquoi l'associativité ?

- Diviser pour régner
- Algorithme incrémental
- Parallélisation

Pourquoi l'associativité ?

- Diviser pour régner
- Algorithme incrémental
- Parallélisation

L'ASSOCIATIVITÉ?

JE
T'EXPLIQUE!



emagen.fr

Batman t'explique l'associativité

Tu veux tuer cent méchants :

- je les tue l'un après l'autre
- j'en tue 10 aujourd'hui, 10 demain, et 80 après-demain
- avec Robin, Conan et sept autres copains on en tue dix chacun

Batman t'explique l'associativité

Tu veux tuer cent méchants :

- je les tue l'un après l'autre
- j'en tue 10 aujourd'hui, 10 demain, et 80 après-demain
- avec Robin, Conan et sept autres copains on en tue dix chacun

Batman t'explique l'associativité

Tu veux tuer cent méchants :

- je les tue l'un après l'autre
- j'en tue 10 aujourd'hui, 10 demain, et 80 après-demain
- avec Robin, Conan et sept autres copains on en tue dix chacun

ALORS

C'EST QUOI UN MONOÏDE ?

 meme-gen.fr

- 1 Stabilité : un type T donne un type T
- 2 Neutre : une sorte de rien
- 3 Associativité : je groupe comme je veux

- 1 Stabilité : un type T donne un type T
- 2 Neutre : une sorte de rien
- 3 Associativité : je groupe comme je veux

- 1 Stabilité : un type T donne un type T
- 2 Neutre : une sorte de rien
- 3 Associativité : je groupe comme je veux

OUI ET ALORS ?



emergeo.fr

Sommaire

1 Monoïdes

2 **Map-Reduce**

3 Groupe

- Le groupe $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}, +)$

4 Anneaux et corps

- Anneaux

- Corps

5 Les Complexes



MAP-REDUCE

**TU VOIS, C'EST SUPER SIMPLE
QUAND ON PENSE AUX MONOÏDES**

megea.com

La réduction, on a déjà vu...



```
def tous_vrais(bs : list bool) -> bool :  
  bool_actuel = NEUTRE  
  for b in bs :  
    bool_actuel = bool_actuel and b  
  return bool_actuel
```

```
def concat(cs : list car ) -> car :
  chaine_actuelle = NEUTRE
  for c in cs :
    chaine_actuelle = chaine_actuelle + c
  return chaine_actuelle
```

```
def reduit(collection : list t) -> t :  
  reduc_actuelle = NEUTRE  
  for element in collection :  
    reduc_actuelle = reduc_actuelle LOI element  
  return reduc_actuelle
```

```
reduce(LOI, collection, NEUTRE)
```

AVEC DES MONOÏDES



**JE PEUX FAIRE MES
COURSES SUR
INTERNET**

image.com

stockname.com

Mes courses : panier = [1, 12, 99, 75, 10]

Commandement 1 $1 + 12 + 99 + 75 + 10$ est un entier.

Commandement 2 0 est le neutre

Commandement 3 $((((1 + 12) + 99) + 75) + 10)$ peut-être différemment...

Mes courses : panier = [1, 12, 99, 75, 10]

Commandement 1 $1 + 12 + 99 + 75 + 10$ est un entier.

Commandement 2 0 est le neutre

Commandement 3 $((((1 + 12) + 99) + 75) + 10)$ peut-être différemment...

Le calcul peut être effectué par exemple...

... comme ceci : $((1 + 12) + (99 + 75)) + (10 + 0)$

... ou comme cela :

Le calcul peut être effectué par exemple...

... comme ceci : $((1 + 12) + (99 + 75)) + (10 + 0)$

... ou comme cela :

serveur 1 : 1 + 12

serveur 2 : 99 + 75

serveur 3 : 10 + 0

Le calcul peut être effectué par exemple...

... comme ceci : $((1 + 12) + (99 + 75)) + (10 + 0)$

... ou comme cela :

serveur 1 1 + 12

serveur 2 99 + 75

serveur 3 10 + 0

Le calcul peut être effectué par exemple...

... comme ceci : $((1 + 12) + (99 + 75)) + (10 + 0)$

... ou comme cela :

serveur 1 $1 + 12$

serveur 2 $99 + 75$

serveur 3 $10 + 0$

Le calcul peut être effectué par exemple...

... comme ceci : $((1 + 12) + (99 + 75)) + (10 + 0)$

... ou comme cela :

serveur 1 $1 + 12$

serveur 2 $99 + 75$

serveur 3 $10 + 0$

Oui mais en fait je n'ai pas un panier de prix mais un panier de produits :
panier = [pizza, coca, finger, ketchup, casquette]
On a une fonction `prix(produit) -> int`
Laissons la magie opérer

Oui mais en fait je n'ai pas un panier de prix mais un panier de produits :

```
panier = [pizza, coca, finger, ketchup, casquette]
```

On a une fonction `prix(produit) -> int`

Laissons la magie opérer

Oui mais en fait je n'ai pas un panier de prix mais un panier de produits :

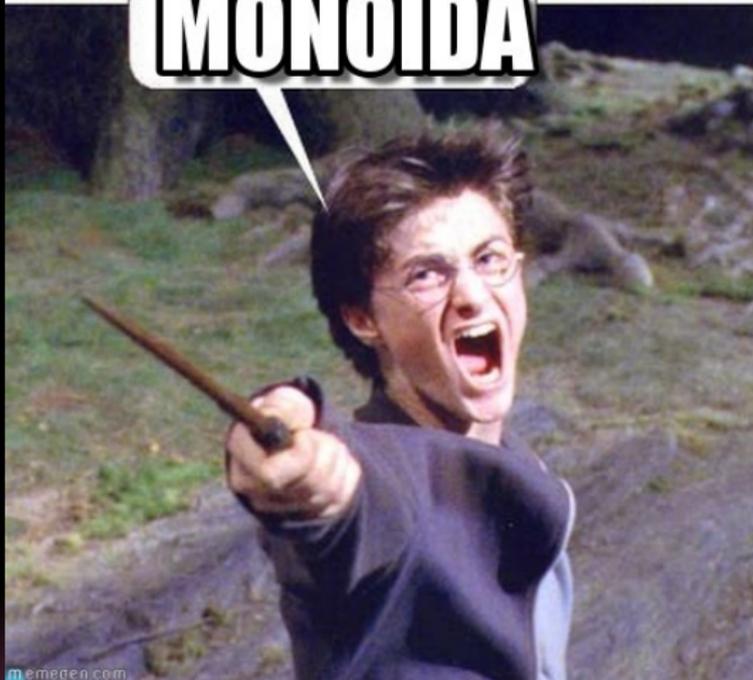
```
panier = [pizza, coca, finger, ketchup, casquette]
```

On a une fonction `prix(produit)` -> `int`

Laissons la magie opérer

Oui mais en fait je n'ai pas un panier de prix mais un panier de produits :
`panier = [pizza, coca, finger, ketchup, casquette]`
On a une fonction `prix(produit) -> int`
Laissons la magie opérer

**MAPORUM
MONOIDA**



m.e.m.e.g.e.n.com

`map` va transformer chaque objet de notre panier en un prix.
`map` nous permet de transférer nos objets minables dans un monoïde

`map` va transformer chaque objet de notre panier en un prix.
`map` nous permet de transférer nos objets minables dans un monoïde



UTILISE LE MONOÏDE

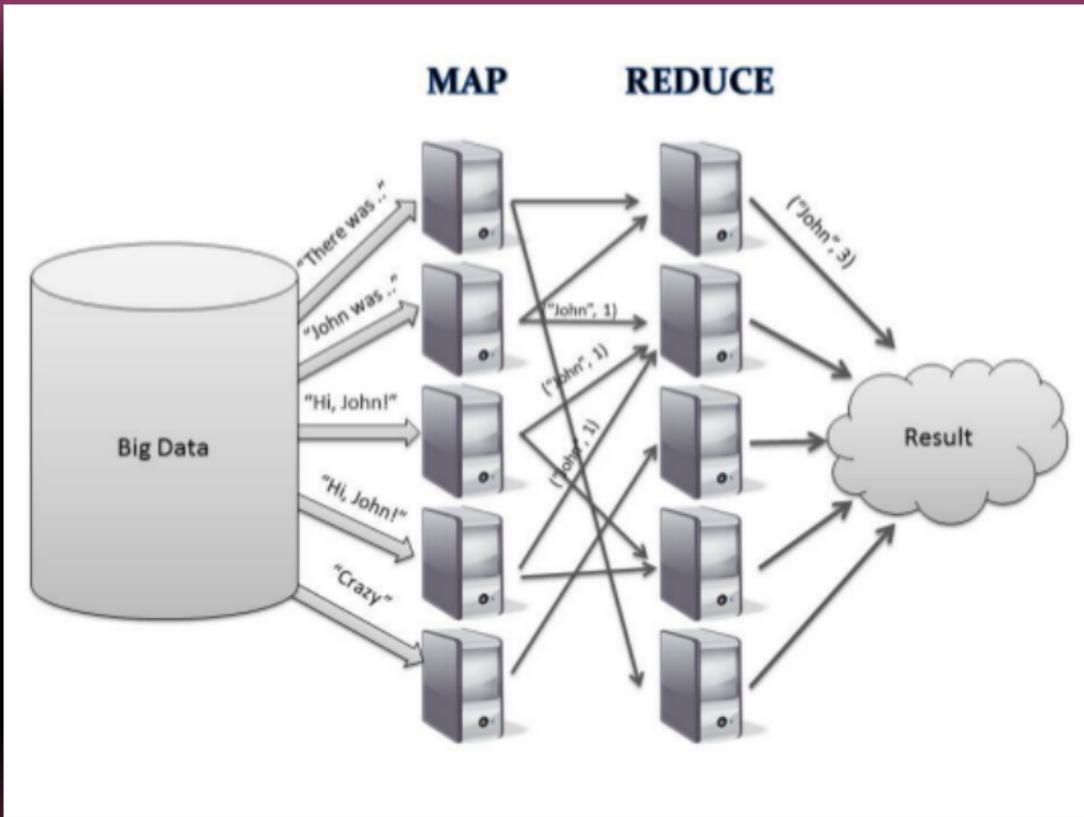
 emegen.com

- panier = [pizza, biere, finger, ketchup, casquette]
- prix_panier = map(prix, panier)
- total = reduce(lambda x, y: x + y, prix_panier, 0)



· MAP LA COLLECTION SUR UN MONOÏDE
· REDUCE LA COLLECTION OBTENUE

emegen.com



Sommaire

1 Monoïdes

2 Map-Reduce

3 Groupe

- Le groupe $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}, +)$

4 Anneaux et corps

- Anneaux

- Corps

5 Les Complexes

IL EST PARFOIS IMPOSSIBLE

DE REVENIR EN ARRIÈRE

 meme-gen.com

On voudrait parfois revenir en arrière.

Par exemple on a rajouté un glaçon dans son whiskey...vite il faut l'enlever.

On voudrait parfois revenir en arrière.
Par exemple on a rajouté un glaçon dans son whiskey...vite il faut l'enlever.

**PAS DE
GLACE**

DANS MON WHISKEY !

memegen.com

On a rajouté 2 à un entier :

$$x \longrightarrow x + 2$$

Oups, enlevons-le

$$x + 2 \longrightarrow x + 2 + (-2)$$

On a rajouté 2 à un entier :

$$x \longrightarrow x + 2$$

Oups, enlevons-le

$$x + 2 \longrightarrow x + 2 + (-2)$$

On a rajouté 2 à un entier :

$$x \longrightarrow x + 2$$

Oups, enlevons-le

$$x + 2 \longrightarrow x + 2 + (-2)$$

Définition 5 (Élément inversible)

Soit x un élément de E . Il est inversible (ou symétrisable) par \star si, et seulement si,

$$(\exists y)(x \star y = y \star x = e_\star)$$

Pouvez-vous démontrer que si x admet un symétrique, alors ce symétrique est unique ?

On note souvent ce symétrique x^{-1} , ou bien $\neg_\star x$.

Définition 5 (Élément inversible)

Soit x un élément de E . Il est inversible (ou symétrisable) par \star si, et seulement si,

$$(\exists y)(x \star y = y \star x = e_\star)$$

Pouvez-vous démontrer que si x admet un symétrique, alors ce symétrique est unique ?

On note souvent ce symétrique x^{-1} , ou bien $\neg_\star x$.

Définition 5 (Élément inversible)

Soit x un élément de E . Il est inversible (ou symétrisable) par \star si, et seulement si,

$$(\exists y)(x \star y = y \star x = e_\star)$$

Pouvez-vous démontrer que si x admet un symétrique, alors ce symétrique est unique ?

On note souvent ce symétrique x^{-1_\star} ou bien $-_\star x$.

Définition 5 (Élément inversible)

Soit x un élément de E . Il est inversible (ou symétrisable) par \star si, et seulement si,

$$(\exists y)(x \star y = y \star x = e_\star)$$

Pouvez-vous démontrer que si x admet un symétrique, alors ce symétrique est unique ?

On note souvent ce symétrique $x^{-1\star}$ ou bien $-\star x$.

Des fois ça n'est pas possible...

On a rajouté une chaîne à une autre :

```
s = "Use the " + "Force"
```

Oups, je voulais mettre `Monoid` à la place de `Force`...

C'est trop tard : je ne peux rien concaténer à `s` pour revenir à "Use the

Des fois ça n'est pas possible...

On a rajouté une chaîne à une autre :

```
s = "Use the " + "Force"
```

Oups, je voulais mettre `Monoid` à la place de `Force`...

C'est trop tard : je ne peux rien concaténer à `s` pour revenir à "Use the".

Des fois ça n'est pas possible...

On a rajouté une chaîne à une autre :

```
s = "Use the " + "Force"
```

Oups, je voulais mettre `Monoid` à la place de `Force`...

C'est trop tard : je ne peux rien concaténer à `s` pour revenir à `"Use the"`.

Des fois ça n'est pas possible...

On a rajouté une chaîne à une autre :

```
s = "Use the " + "Force"
```

Oups, je voulais mettre **Monoid** à la place de **Force**...

C'est trop tard : je ne peux rien concaténer à s pour revenir à "Use the".

Des fois ça n'est pas possible...

On a rajouté une chaîne à une autre :

```
s = "Use the " + "Force"
```

Oups, je voulais mettre **Monoid** à la place de **Force**...

C'est trop tard : je ne peux rien concaténer à s pour revenir à "Use the".

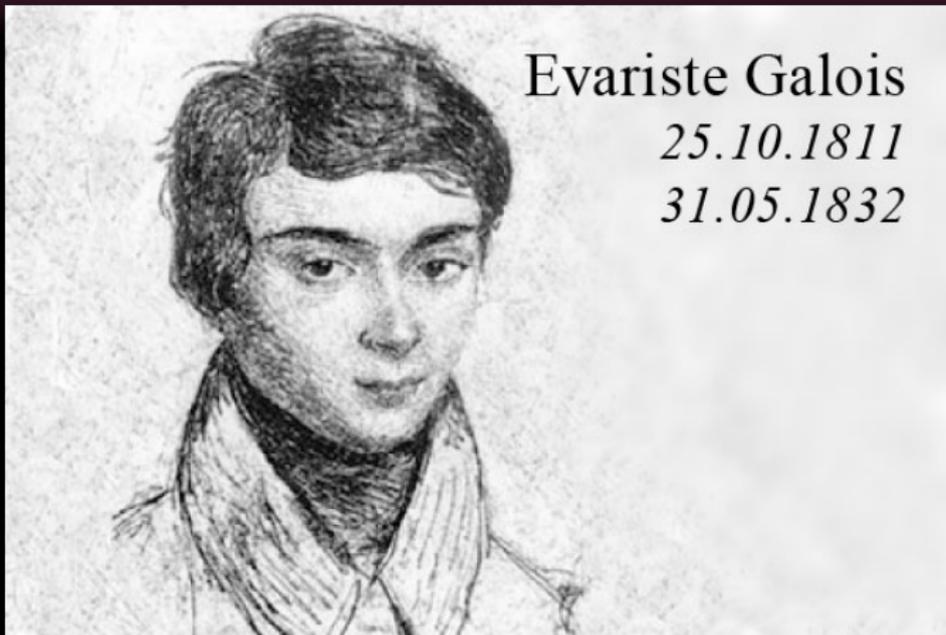
INVERSIBLE?



memegeen.fr

Définition 6 (Groupe)

Un groupe est un monoïde tel que tout élément est inversible.



Evariste Galois

25.10.1811

31.05.1832

Sommaire

- 1 Monoïdes
- 2 Map-Reduce
- 3 Groupe**
 - Le groupe $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}, +)$

- 4 Anneaux et corps
 - Anneaux
 - Corps
- 5 Les Complexes

Définition 7 (Congruence des entiers)

Soit n un entier naturel non nul.

Deux éléments a et b du groupe $(\mathbb{Z}, +)$ sont **congrus modulo n** si, et seulement si, ils ont le même reste dans la division par n . On note

$$a \equiv b \pmod{n}$$

ou

$$a \equiv_n b$$

et on lit « a est congru à b modulo n ».

Définition 7 (Congruence des entiers)

Soit n un entier naturel non nul.

Deux éléments a et b du groupe $(\mathbb{Z}, +)$ sont **congrus modulo n** si, et seulement si, ils ont le même reste dans la division par n . On note

$$a \equiv b \pmod{n}$$

ou

$$a \equiv_n b$$

et on lit « a est congru à b modulo n ».

Exemple : 1234567890 est congru à 1234567890 modulo 1000000000.

Définition 7 (Congruence des entiers)

Soit n un entier naturel non nul.

Deux éléments a et b du groupe $(\mathbb{Z}, +)$ sont **congrus modulo n** si, et seulement si, ils ont le même reste dans la division par n . On note

$$a \equiv b \pmod{n}$$

ou

$$a \equiv_n b$$

et on lit « a est congru à b modulo n ».

« Well, LISP seems to work okay now, modulo that GC bug. »

« I feel fine today modulo a slight headache. »

in « The New Hacker's Dictionary »

http://outpost9.com/reference/jargon/jargon_28.html#SEC35

Définition 7 (Congruence des entiers)

Soit n un entier naturel non nul.

Deux éléments a et b du groupe $(\mathbb{Z}, +)$ sont **congrus modulo n** si, et seulement si, ils ont le même reste dans la division par n . On note

$$a \equiv b \pmod{n}$$

ou

$$a \equiv_n b$$

et on lit « a est congru à b modulo n ».

« Well, LISP seems to work okay now, modulo that GC bug. »

« I feel fine today modulo a slight headache. »

in « The New Hacker's Dictionary »

http://outpost9.com/reference/jargon/jargon_28.html#SEC35

Définition 7 (Congruence des entiers)

Soit n un entier naturel non nul.

Deux éléments a et b du groupe $(\mathbb{Z}, +)$ sont **congrus modulo n** si, et seulement si, ils ont le même reste dans la division par n . On note

$$a \equiv b \pmod{n}$$

ou

$$a \equiv_n b$$

et on lit « a est congru à b modulo n ».

*« Well, LISP seems to work okay now, modulo that GC bug. »
« I feel fine today modulo a slight headache. »*

*in « The New Hacker's Dictionary »
http://outpost9.com/reference/jargon/jargon_28.html#SEC35*

Définition 7 (Congruence des entiers)

Soit n un entier naturel non nul.

Deux éléments a et b du groupe $(\mathbb{Z}, +)$ sont **congrus modulo n** si, et seulement si, ils ont le même reste dans la division par n . On note

$$a \equiv b \pmod{n}$$

ou

$$a \equiv_n b$$

et on lit « a est congru à b modulo n ».

« Well, LISP seems to work okay now, modulo that GC bug. »

« I feel fine today modulo a slight headache. »

in « The New Hacker's Dictionary »

http://outpost9.com/reference/jargon/jargon_28.html#SEC35

Théorème 8 (Division euclidienne)

*Soit a un entier relatif et b un entier naturel non nul.
Il existe un unique couple d'entiers (q, r) tels que*

$$a = bq + r \quad \text{avec} \quad 0 \leq r < b$$

*Déterminer q et r , c'est effectuer la division euclidienne de a par b .
On appelle a le dividende, b le diviseur, q le quotient et r le reste.*

I Restes dans la division par 5

1. Effectue les divisions de 21 par 5 et 46 par 5.

Tu trouves le même reste : 1

Nous dirons que 46 donne dans la division par 5, le même reste

que 21. A est l'ensemble des nombres de zéro à 12. Trace les traits

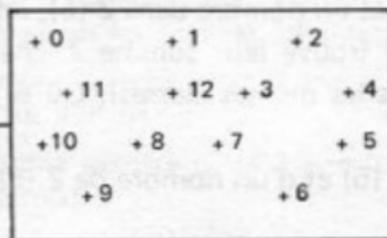
fléchés signifiant "... donne le même

reste, dans la division par 5 que ..."

Recommence le schéma de façon que

les flèches ne se coupent pas.

A



Est-ce possible ? Quel classement peux-tu effectuer dans l'ensemble A ?

2. Classons les nombres entiers.

Comme nous venons de classer les nombres entiers de zéro à 12, nous allons essayer de classer tous les nombres entiers.

Quels sont les restes possibles dans la division d'un nombre par 5 ?
Traçons 5 colonnes. Nous mettrons dans la première les nombres qui donnent pour reste 0, dans le second ceux qui donnent pour reste 1 et ainsi de suite ...

restes	0	1	2	3	4
nombres	0	1	2	3	4
	5	6	7	8	9
	10	11	12	13	14

Continue à placer les nombres suivants de la même manière (par exemple jusqu'à 30).

Quels sont les nombres de la 1^{ère} colonne ? de la 2^{ème} ? la 3^{ème} ?

Fais la différence entre deux nombres quelconques de la même colonne. Qu'observes-tu ?

3. Notation et vocabulaire.

André, Jean et Pierre font partie de la même équipe. Pour désigner cette équipe on peut aussi bien dire : équipe d'André, équipe de Jean ou bien équipe de Pierre.

L'ensemble des nombres de la 1ère colonne sera appelé la classe de zéro par 5 et noté $\dot{0}(5)$, ou bien classe de 5 par 5 et noté $\dot{5}(5)$, ou bien classe de tout autre nombre de la colonne $10(5)$, $15(5)$... :

Egalité : $\dot{0}(5)$, $\dot{5}(5)$ désignent le même ensemble, tu peux écrire : $\dot{0}(5) = \dot{5}(5)$ ou bien, plus simplement $\dot{0} = \dot{5}(5)$.

De la même manière les nombres de la deuxième colonne constituent : $\dot{1}(5)$ ou bien $\dot{6}(5)$, ... et $\dot{1} = \dot{6} = 11(5)$.

II Addition des classes

Prends un nombre dans $\dot{1}$ (5) et un nombre dans $\dot{2}$ (5), additionne ces deux nombres. Où se trouve leur somme ? change les nombres (en les prenant dans les mêmes classes). Où se trouve la nouvelle somme ?

La somme d'un nombre de $\dot{1}$ (5) et d'un nombre de $\dot{2}$ (5) est un nombre de $\dot{3}$ (5)

Nous écrivons ceci $\dot{1} + \dot{2} = \dot{3}$ (5) (nous mettons un point sur +, car ce n'est pas l'addition ordinaire et nous lisons un pointé plus deux pointé égale trois pointé).

Complète les égalités : $\dot{0} + \dot{2} = \square$; $\dot{1} + \dot{3} = \square$; $\dot{3} + \dot{2} = \square$

Pour donner tous les résultats on dresse une table d'addition.

Complète la avec les notations les plus simples.

Remarque. Effectue $4+3$; peux-tu écrire $\dot{4}+\dot{3} = \dot{7}$?

$\dot{4}+\dot{4}$; peux-tu écrire $4+4 = 3$?

Il ne faut pas confondre l'addition des classes avec celle des entiers.

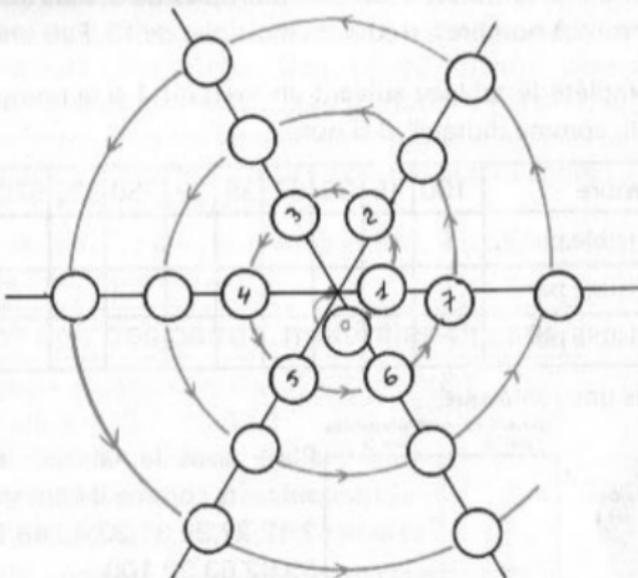
Multiplication des classes : ce que tu viens de faire pour l'addition, tu peux le faire de la même manière pour la multiplication et dresser une table de multiplication.

$\dot{+}$	$\dot{0}$	$\dot{1}$	$\dot{2}$	$\dot{3}$	$\dot{4}$
$\dot{0}$			$\dot{2}$		
$\dot{1}$			$\dot{3}$	$\dot{4}$	
$\dot{2}$	$\dot{2}$	$\dot{3}$		$\dot{0}$	
$\dot{3}$		$\dot{4}$	$\dot{0}$		
$\dot{4}$					

246

I Classement

1.



Ecris la suite des nombres en suivant le sens des flèches.

Place ensuite les nombres de chaque demi-ligne droite sur ce tableau. Les nombres naturels ne sont-ils pas ainsi classés ?

0	1	2	3	4	5
6	7				

cours moyen
première année



MATHÉMATIQUE CONTEMPORAINE

thirioux - gaspari - mirebeau - leyrat

On note $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ l'ensemble des classes modulo n .

Par exemple, on notera :

$$\mathbb{Z}/8\mathbb{Z} = \{\overline{0}^8, \overline{1}^8, \overline{2}^8, \overline{3}^8, \overline{4}^8, \overline{5}^8, \overline{6}^8, \overline{7}^8\}$$

On note $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ l'ensemble des classes modulo n .
Par exemple, on notera :

$$\mathbb{Z}/8\mathbb{Z} = \{\overline{0}^8, \overline{1}^8, \overline{2}^8, \overline{3}^8, \overline{4}^8, \overline{5}^8, \overline{6}^8, \overline{7}^8\}$$

Attention !

Notez bien que $\bar{0}^8$, $\bar{1}^8$, etc. sont des ensembles d'entiers!...

Ainsi $\bar{0}^8 = \{\dots, -16, -8, 0, 8, 16, 24, 32, \dots\}$

Attention !

Notez bien que $\bar{0}^8$, $\bar{1}^8$, etc. sont des ensembles d'entiers!...

Ainsi $\bar{0}^8 = \{\dots, -16, -8, 0, 8, 16, 24, 32, \dots\}$

Attention !

Notez bien que $\bar{0}^8$, $\bar{1}^8$, etc. sont des ensembles d'entiers!...

Ainsi $\bar{0}^8 = \{\dots, -16, -8, 0, 8, 16, 24, 32, \dots\}$

Exercice 1

Écrivez par exemple les lois d'addition et de multiplication de $\mathbb{Z}/7\mathbb{Z}$ et $\mathbb{Z}/8\mathbb{Z}$: des remarques ?

Est-ce que $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}, +)$ et $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}, \cdot)$ sont des groupes ?

Exercice 1

Écrivez par exemple les lois d'addition et de multiplication de $\mathbb{Z}/7\mathbb{Z}$ et $\mathbb{Z}/8\mathbb{Z}$: des remarques ?

Est-ce que $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}, +)$ et $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}, \cdot)$ sont des groupes ?

Exercice 1

Écrivez par exemple les lois d'addition et de multiplication de $\mathbb{Z}/7\mathbb{Z}$ et $\mathbb{Z}/8\mathbb{Z}$: des remarques ?
Est-ce que $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}, +)$ et $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}, \cdot)$ sont des groupes ?

Définition 9 (PGCD)

Soit a et b deux entiers. On appelle PGCD de a et b et on note $a \wedge b$ l'entier défini de la manière suivante :

- $0 \wedge 0 = 0$
- Si a et b ne sont pas simultanément nuls, $a \wedge b$ est le plus grand entier naturel qui divise simultanément a et b .

© 2014-2015

Définition 9 (PGCD)

Soit a et b deux entiers. On appelle PGCD de a et b et on note $a \wedge b$ l'entier défini de la manière suivante :

- $0 \wedge 0 = 0$
- Si a et b ne sont pas simultanément nuls, $a \wedge b$ est le plus grand entier naturel qui divise simultanément a et b .

$$D(a) \cap D(b)$$

Définition 9 (PGCD)

Soit a et b deux entiers. On appelle PGCD de a et b et on note $a \wedge b$ l'entier défini de la manière suivante :

- $0 \wedge 0 = 0$
- Si a et b ne sont pas simultanément nuls, $a \wedge b$ est le plus grand entier naturel qui divise simultanément a et b .

$$D(a) \cap D(b)$$

Définition 9 (PGCD)

Soit a et b deux entiers. On appelle PGCD de a et b et on note $a \wedge b$ l'entier défini de la manière suivante :

- $0 \wedge 0 = 0$
- Si a et b ne sont pas simultanément nuls, $a \wedge b$ est le plus grand entier naturel qui divise simultanément a et b .

$$D(a) \cap D(b)$$

Définition 9 (PGCD)

Soit a et b deux entiers. On appelle PGCD de a et b et on note $a \wedge b$ l'entier défini de la manière suivante :

- $0 \wedge 0 = 0$
- Si a et b ne sont pas simultanément nuls, $a \wedge b$ est le plus grand entier naturel qui divise simultanément a et b .

$$D(a) \cap D(b)$$

Algorithme d'Euclide I

```
Fonction euclide(a, b : entiers) : entier
```

```
Si b = 0 Alors
```

```
  | Retourner a
```

```
Sinon
```

```
  | Retourner euclide(b, rem(a, b))
```

```
FinSi
```

Algorithme d'Euclide II

k	u_k	v_k	r_k	q_k
0	1	0	$r_0 = a$	/
1	0	1	$r_1 = b$	q_1
2	$u_0 - u_1 q_1$	$v_0 - v_1 q_1$	$r_2 = r_0 - r_1 q_1$	q_2
3	$u_1 - u_2 q_2$	$v_1 - v_2 q_2$	$r_3 = r_1 - r_2 q_2$	q_3
\vdots			\vdots	\vdots
$p-1$			$r_{p-1} = a \wedge b$	q_{p-1}
p			$r_p = 0$	

k	u_k	v_k	r_k	q_k
0	1	0	19	/
1	0	1	15	1
2	1	-1	4	3
3	-3	4	3	1
4	4	-5	1	3
5			0	

L_0

L_1

$$L_2 \leftarrow L_0 - 1 \times L_1$$

$$L_3 \leftarrow L_1 - 3 \times L_2$$

$$L_4 \leftarrow L_2 - 1 \times L_3$$

$$L_5 \leftarrow L_3 - 3 \times L_4$$

Sommaire

1 Monoïdes

2 Map-Reduce

3 Groupe

- Le groupe $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}, +)$

4 Anneaux et corps

- Anneaux

- Corps

5 Les Complexes

Sommaire

- 1 Monoïdes
- 2 Map-Reduce
- 3 Groupe
 - Le groupe $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}, +)$

- 4 Anneaux et corps
 - Anneaux
 - Corps
- 5 Les Complexes



I DON'T WANNA SAY IT'S HOT
IN MY ROOM...

BUT TWO HOBBITS JUST CAME
AROUND AND THREW A RING
IN IT

Définition 10 (Anneau)

Soit A un ensemble muni de deux lois \boxplus et \boxtimes .

On dit que $\langle A, \boxplus, \boxtimes \rangle$ est un anneau si, et seulement si :

- $\langle A, \boxplus \rangle$ est un groupe commutatif ;
- \boxtimes est associative ;
- \boxtimes est distributive sur \boxplus .

Si $\langle A, \boxplus \rangle$ est abélien, l'anneau est dit commutatif.

Si $\langle A, \boxplus, \boxtimes \rangle$ est un anneau, on dit que $\langle A, \boxplus \rangle$ est son anneau additif.

Si $\langle A, \boxplus, \boxtimes \rangle$ est un anneau, on dit que $\langle A, \boxtimes \rangle$ est son anneau multiplicatif.

Si $\langle A, \boxplus, \boxtimes \rangle$ est un anneau, on dit que $\langle A, \boxtimes \rangle$ est son anneau multiplicatif.

Définition 10 (Anneau)

Soit A un ensemble muni de deux lois \square et \boxplus .

On dit que $\langle A, \boxplus, \square \rangle$ est un anneau si, et seulement si :

- $\langle A, \boxplus \rangle$ est un groupe commutatif ;
- \square est associative ;
- \square est distributive sur \boxplus .

Définition 10 (Anneau)

Soit A un ensemble muni de deux lois \square et \boxplus .

On dit que $\langle A, \boxplus, \square \rangle$ est un anneau si, et seulement si :

- $\langle A, \boxplus \rangle$ est un groupe commutatif ;
- \square est associative ;
- \square est distributive sur \boxplus .

Si \square est commutative, alors l'anneau est dit *commutatif*.

Exemple : $\langle \mathbb{Z}, +, \cdot \rangle$ est un anneau commutatif. $\langle \mathbb{Z}, +, \cdot \rangle$ est un anneau commutatif. $\langle \mathbb{Z}, +, \cdot \rangle$ est un anneau commutatif.

Définition 10 (Anneau)

Soit A un ensemble muni de deux lois \square et \boxplus .

On dit que $\langle A, \boxplus, \square \rangle$ est un anneau si, et seulement si :

- $\langle A, \boxplus \rangle$ est un groupe commutatif ;
- \square est associative ;
- \square est distributive sur \boxplus .

Si \square est commutative, alors l'anneau est dit *commutatif*.

Si \square admet un élément neutre, l'anneau est dit *unitaire*.

Exemple : $\langle \mathbb{Z}, +, \cdot \rangle$ est un anneau commutatif unitaire. $\langle \mathbb{Z}, +, \cdot \rangle$ n'est pas un anneau car \mathbb{Z} n'est pas un groupe pour \cdot .

Définition 10 (Anneau)

Soit A un ensemble muni de deux lois \boxplus et \boxtimes .

On dit que $\langle A, \boxplus, \boxtimes \rangle$ est un anneau si, et seulement si :

- $\langle A, \boxplus \rangle$ est un groupe commutatif ;
- \boxplus est associative ;
- \boxplus est distributive sur \boxtimes .

Si \boxplus est commutative, alors l'anneau est dit *commutatif*.

Si \boxplus admet un élément neutre, l'anneau est dit *unitaire*.

Les éléments d'un anneau unitaire qui admettent un symétrique par \boxplus sont dits *inversibles*. On note A^* l'ensemble des éléments inversibles de A .

Définition 10 (Anneau)

Soit A un ensemble muni de deux lois \square et \boxplus .

On dit que $\langle A, \boxplus, \square \rangle$ est un anneau si, et seulement si :

- $\langle A, \boxplus \rangle$ est un groupe commutatif ;
- \square est associative ;
- \square est distributive sur \boxplus .

Si \square est commutative, alors l'anneau est dit *commutatif*.

Si \square admet un élément neutre, l'anneau est dit *unitaire*.

Les éléments d'un anneau unitaire qui admettent un symétrique par \square sont dits *inversibles*. On note A^* l'ensemble des éléments inversibles de A .

Définition 10 (Anneau)

Soit A un ensemble muni de deux lois \square et \boxplus .

On dit que $\langle A, \boxplus, \square \rangle$ est un anneau si, et seulement si :

- $\langle A, \boxplus \rangle$ est un groupe commutatif ;
- \square est associative ;
- \square est distributive sur \boxplus .

Si \square est commutative, alors l'anneau est dit *commutatif*.

Si \square admet un élément neutre, l'anneau est dit *unitaire*.

Les éléments d'un anneau unitaire qui admettent un symétrique par \square sont dits *inversibles*. On note A^* l'ensemble des éléments inversibles de A .

Définition 10 (Anneau)

Soit A un ensemble muni de deux lois \square et \boxplus .

On dit que $\langle A, \boxplus, \square \rangle$ est un anneau si, et seulement si :

- $\langle A, \boxplus \rangle$ est un groupe commutatif ;
- \square est associative ;
- \square est distributive sur \boxplus .

Si \square est commutative, alors l'anneau est dit *commutatif*.

Si \square admet un élément neutre, l'anneau est dit *unitaire*.

Les éléments d'un anneau unitaire qui admettent un symétrique par \square sont dits *inversibles*. On note A^* l'ensemble des éléments inversibles de A .

Sommaire

- 1 Monoïdes
- 2 Map-Reduce
- 3 Groupe
 - Le groupe $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}, +)$

- 4 Anneaux et corps
 - Anneaux
 - Corps
- 5 Les Complexes

Définition 11 (Corps)

Soit \mathbb{K} un ensemble muni de deux LCI \oplus et \oplus . Le triplet $\langle \mathbb{K}, \oplus, \oplus \rangle$ possède une structure de **corps** si, et seulement si,

- $\langle \mathbb{K}, \oplus, \oplus \rangle$ a une structure d'anneau unitaire ;
- $\langle \mathbb{K} \setminus \{e_{\oplus}\}, \oplus \rangle$ a une structure de groupe.

Combien d'éléments a un minimum un corps ?

Définition 11 (Corps)

Soit \mathbb{K} un ensemble muni de deux LCI \oplus et \oplus . Le triplet $\langle \mathbb{K}, \oplus, \oplus \rangle$ possède une structure de **corps** si, et seulement si,

- $\langle \mathbb{K}, \oplus, \oplus \rangle$ a une structure d'anneau unitaire ;
- $\langle \mathbb{K} \setminus \{e_{\oplus}\}, \oplus \rangle$ a une structure de groupe.

Combien d'éléments a au minimum un corps ?

Définition 11 (Corps)

Soit \mathbb{K} un ensemble muni de deux LCI \oplus et \oplus . Le triplet $\langle \mathbb{K}, \oplus, \oplus \rangle$ possède une structure de **corps** si, et seulement si,

- $\langle \mathbb{K}, \oplus, \oplus \rangle$ a une structure d'anneau unitaire ;
- $\langle \mathbb{K} \setminus \{e_{\oplus}\}, \oplus \rangle$ a une structure de groupe.

Combien d'éléments a au minimum un corps ?

Définition 11 (Corps)

Soit \mathbb{K} un ensemble muni de deux LCI \oplus et \oplus . Le triplet $\langle \mathbb{K}, \oplus, \oplus \rangle$ possède une structure de **corps** si, et seulement si,

- $\langle \mathbb{K}, \oplus, \oplus \rangle$ a une structure d'anneau unitaire ;
- $\langle \mathbb{K} \setminus \{e_{\oplus}\}, \oplus \rangle$ a une structure de groupe.

Combien d'éléments a au minimum un corps ?

Définition 11 (Corps)

Soit \mathbb{K} un ensemble muni de deux LCI \oplus et \oplus . Le triplet $\langle \mathbb{K}, \oplus, \oplus \rangle$ possède une structure de **corps** si, et seulement si,

- $\langle \mathbb{K}, \oplus, \oplus \rangle$ a une structure d'anneau unitaire ;
- $\langle \mathbb{K} \setminus \{e_{\oplus}\}, \oplus \rangle$ a une structure de groupe.

Combien d'éléments a au minimum un corps ?

Le corps \mathbb{F}_2 (\mathbb{F} comme Field) est $\mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$ muni de deux opérations : lesquelles à votre avis ?

Le corps \mathbb{F}_2 (\mathbb{F} comme Field) est $\mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$ muni de deux opérations : lesquelles à votre avis ?

Le corps \mathbb{F}_2 (\mathbb{F} comme Field) est $\mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$ muni de deux opérations : lesquelles à votre avis ?

Sommaire

- 1 Monoïdes
- 2 Map-Reduce
- 3 Groupe
 - Le groupe $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}, +)$

- 4 Anneaux et corps
 - Anneaux
 - Corps
- 5 Les Complexes

Why mathematicians should run for Congress

All those in favor
of the bill
say "aye."

Aye.

Aye.

$\sqrt{-1}$



© comme...Corps des Complexes.

Quel est l'inverse de $x + iy$ pour la multiplication ?

```
In [58]: 1/(1+1j)
```

```
Out[58]: (0.5-0.5j)
```

© comme...Corps des Complexes.

Quel est l'inverse de $x + iy$ pour la multiplication ?

```
In [68]: 1/(1+1j)
Out[68]: (0.5-0.5j)
```

© comme...Corps des Complexes.

Quel est l'inverse de $x + iy$ pour la multiplication ?

```
In [68]: 1/(1+1j)
```

```
Out[68]: (0.5-0.5j)
```

© comme...Corps des Complexes.

Quel est l'inverse de $x + iy$ pour la multiplication ?

```
In [68]: 1/(1+1j)
```

```
Out[68]: (0.5-0.5j)
```

Définition 12 (Morphisme)

Soit $\langle E, \oplus, \otimes \rangle$ et $\langle F, \dagger, \star \rangle$ deux corps et φ une fonction totale de E dans F . On dit que φ est un morphisme de corps de E dans F si, et seulement si :

$$(\forall x)(\forall y)(\varphi(x \oplus y) = \varphi(x) \dagger \varphi(y))$$

$$(\forall x)(\forall y)(\varphi(x \otimes y) = \varphi(x) \star \varphi(y))$$

Si φ est bijective, on parle d'ISOMORPHISME

Définition 12 (Morphisme)

Soit $\langle E, \oplus, \otimes \rangle$ et $\langle F, \dagger, \star \rangle$ deux corps et φ une fonction totale de E dans F . On dit que φ est un morphisme de corps de E dans F si, et seulement si :

$$(\forall x)(\forall y)(\varphi(x \oplus y) = \varphi(x) \dagger \varphi(y))$$

$$(\forall x)(\forall y)(\varphi(x \otimes y) = \varphi(x) \star \varphi(y))$$

Si φ est bijective, on parle d'ISOMORPHISME

Définition 12 (Morphisme)

Soit $\langle E, \oplus, \otimes \rangle$ et $\langle F, \dagger, \star \rangle$ deux corps et φ une fonction totale de E dans F . On dit que φ est un morphisme de corps de E dans F si, et seulement si :

$$(\forall x)(\forall y)(\varphi(x \oplus y) = \varphi(x) \dagger \varphi(y))$$

$$(\forall x)(\forall y)(\varphi(x \otimes y) = \varphi(x) \star \varphi(y))$$

Si φ est bijective, on parle d'ISOMORPHISME

Imaginez un isomorphisme entre \mathbb{C} et \mathbb{R}^2 , l'ensemble des coordonnées des points de l'écran...
Quel est le plus simple à manipuler ?

Imaginez un isomorphisme entre \mathbb{C} et \mathbb{R}^2 , l'ensemble des coordonnées des points de l'écran...
Quel est le plus simple à manipuler ?

```

with open(hpath, 'w') as h:
    h.writelines(
        ['<!DOCTYPE html>\n'
         , '<head>\n'
         , '<title>plot</title>\n'
         , '</head>\n'
         , '<body>\n'
         , '<svg height="720" width=920 xmlns="http://www.w3.org/2000/svg">\n'
         , '<line x1="0" y1="360" x2="720" y2="360"'
         , 'style="stroke:rgb(150,150,150);stroke-width:2"/>\n'
         , '<line x1="360" y1="0" x2="360" y2="720"'
         , 'style="stroke:rgb(150,150,150);stroke-width:2"/>\n'])
    for pt in L:
        if isinstance(pt, Number):
            x,y = pt.real, pt.imag
        else:
            if isinstance(pt, tuple) or isinstance(pt, list):
                x,y = pt
            else:
                raise ValueError
    h.writelines(['<circle cx="%d" cy="%d" r="%d" fill="white"/>\n'
                 % (origin[0]+scalar*x,origin[1]-scalar*y,dot_size)])
    h.writelines(['</svg>\n</body>\n</html>'])

```

Merci à Philip Doctor