


```
x.valueOf() === -1000n  
=> true
```

Définition de la classe Fract

Fract étant le nom que l'on a donné aux fractions dans ce système.

Page d'expérimentation

<https://www.cyclonium.com/atelier/nombres/fromTheBigInt.html>

Pour voir le code et expérimenter les formules, utilisez F12 sous Chrome ou Firefox.

Définition

Voici le début du code :

```
//// Fractions sur les big numbs  
class Fract {  
    constructor(numérateur = 0n, dénominateur = 1n) {  
        this._numérateur = BigInt(numérateur);  
        this._dénominateur = BigInt(dénominateur);  
        this.simplifier();  
    }  
  
    static get Zéro() {  
        if (Fract._Zéro === undefined) {  
            Fract._Zéro = new Fract();  
        }  
        return Fract._Zéro;  
    }  
  
    static get Unité() {  
        if (Fract._Unité === undefined) {  
            Fract._Unité = new Fract(1n);  
        }  
        return Fract._Unité;  
    }  
  
    simplifier() {  
        if (this._dénominateur < 0n) {  
            this._dénominateur = -this._dénominateur;  
            this._numérateur = -this._numérateur;  
            // le signe négatif toujours au numérateur  
        }  
        let s = this.signe;  
        let p = bigPGCD(s * this._numérateur, this._dénominateur);  
        this._numérateur = this._numérateur / p;  
        this._dénominateur = this._dénominateur / p;  
        if (this._numérateur == 0n) {  
            this._dénominateur = 1n;  
        }  
    }  
}
```

...

Création

La création de la fraction se fait en donnant le numérateur et le dénominateur.

Le constructeur simplifie la fraction : en réduisant au plus simple et en imposant le signe (positif ou négatif au numérateur).

Pour réduire la fraction, on utilise la fonction `bigPGCD` :

```

/**
 * PGCD de deux grands entiers non négatifs, Algorithme Knuth Vol. 2 p 237
 * @param {bigint} u : entier non négatif
 * @param {bigint} v : entier non négatif
 * @returns {bigint} : PGCD
 */
function bigPGCD(u, v) {
    if (u < 0n || v < 0n) throw "bigPGCD sur les entiers positifs";
    while (v !== 0n) {
        let r = u % v;
        u = v;
        v = r;
    }
    return u;
}

```

La fonction comporte un *while*, et le temps de calcul peut être long. Mais si on crée une fraction, on obtiendra la forme simplifiée : pas de facteur commun entre le numérateur et le dénominateur.

Les deux méthodes statiques (méthodes de classe), *Zéro* et *Unité*, permettent d'éviter de recréer plusieurs fois les fractions 0/1 et 1/1.

Création depuis une chaîne

```

/// Ajouter aux Strings une méthode de lecture des fractions en big numbs
Object.defineProperty(String.prototype, "Fract",
{
    get: function () {
        let s = this.split('/');
        let num = BigInt(s[0]);
        let den = BigInt(s[1]);
        return (new Fract(num, den));
    },
    enumerable: false,
    configurable: true
});

```

L'idée est de saisir une fraction depuis son écriture en base dix classique.

Par exemple : 1/3 s'écrira :

`"1/3".Fract`

`=> Fract {_numérateur: 1n, _dénominateur: 3n}`

La chaîne est séparée en deux par le '/', et les deux parties sont transformées en BigInts.

Opérateurs sur les fractions

Malheureusement, JavaScript ne permet pas de redéfinir les opérateurs. Le langage permet de définir le comportement d'un objet en tant que « primitive », mais pas de définir l'action des opérateurs.

Heureusement, les propriétés peuvent être des chaînes de caractères quelconques (ou des 'Symbols').

Et on peut définir les méthodes '+', '-', '/', ... en utilisant les chaînes de caractères "+", "-", "/", ... comme nom de propriété directement dans la classe.

D'où la suite du code (dans la classe) :

```

"+"(f) {
    return new Fract(
        this._numérateur * f._dénominateur + f._numérateur * this._dénominateur,

```

```

        this._dénominateur * f._dénominateur);
    }
    "*" (f) {
        return new Fract(this._numérateur * f._numérateur,
            this._dénominateur * f._dénominateur);
    }
    "/" (f) {
        return new Fract(this._numérateur * f._dénominateur,
            this._dénominateur * f._numérateur);
    }
    "-" (f) {
        return new Fract(
            this._numérateur * f._dénominateur - f._numérateur * this._dénominateur,
            this._dénominateur * f._dénominateur);
    }
    "%" (f) {
        let fdiv = this["/"](f);
        return fdiv.frac()["*"](f);
    }
}

```

Donc, on a défini les quatre opérations, mais cela impose une petite gymnastique syntaxique pour les utiliser :

Si A et B sont deux fractions, au lieu d'écrire simplement $A + B$ pour faire la somme, on écrira `A["+"](B)`

Et de même pour tous nos 'opérateurs'.

L'opérateur %

Pour l'écrire, on utilise la division des fractions et la décomposition de la fraction en sa partie entière et 'partie fractionnaire'.

La partie entière est le résultat de la division entière du numérateur par le dénominateur.

La partie fractionnaire est ce qui reste de la fraction quand on lui retranche sa partie entière, c'est-à-dire une fraction comprise entre 0 et 1.

Modulo

En plus de l'opérateur %, on écrit une méthode modulo, ramenant une valeur toujours positive.

```

    modulo(f) {
        let c = this["%"](f);
        if (c._numérateur < 0n) {
            if (f._numérateur > 0n)
                return c["+"](f);
            else
                return c["-"](f);
        }
        return c;
    }
}

```

Surcharge de toString

Pour récupérer une chaîne de caractères représentant la fraction, une première forme est une surcharge de la méthode *toString*.

```
x= new Fract(100, 13)
```

```
Fract { _numérateur: 100n, _dénominateur: 13n }
```

```
x.toString(2) // en base 2
```

```
"1100100/1101"
```

```
x.toString()
```

```
"100/13"
```

Extensions

Si on souhaite développer l'écriture de la fraction dans une base donnée, par exemple l'extension décimale, une première méthode calcule :

1/ la chaîne représentant la partie entière

2/ la suite de chiffres de la partie fractionnaire dans la base donnée.

Note : la méthode utilise la méthode *toString* des BigInts donc la base doit être entre 2 et 36.

```
// ramène la chaîne de caractère représentant l'extension décimale ou dans une autre base
// utilise le toString des BigInt donc la base est limité
// entre 2 et 36 (10 chiffres plus 26 lettres)
extension(base = 10, précision = 100) {
  let s = this.signe;
  let p = this.abs();
  let b = new Fract(base); // en base b

  if (s == 0n) return "0";

  let e = p.ent(); // partie entière : x/1
  let pe = e._numérateur.toString(base); // base de 2 à 36.
  if (s == -1n) pe = "-" + pe; // négatif

  let f = p.frac(); // partie fractionnaire
  if (f._numérateur == 0n) return pe; // un entier

  // partie fractionnaire non nulle
  pe += "."; // point décimal

  for (let k = 0; k < précision; ++k) {
    f = f["*"](b); // multiplie par la base
    e = f.ent();
    pe += e._numérateur.toString(base); // un chiffre
    f = f.frac(); // le reste
    if (f._numérateur == 0n) return pe; // reste 0
  }
  return pe;
}
```

On ne détecte pas les cycles, et on s'arrête dès que le reste est nul ou dès que la précision demandée est atteinte.

Méthode intuitive de détection des cycles

La mal-nommée méthode 'division' ramène un objet décrivant la fraction avec son signe, sa mantisse entière, et les chiffres après le point décimal. Si lors de cette division et avant d'atteindre la précision demandé, on retrouve un reste déjà rencontré, on s'arrête et on note le point de cycle des chiffres.

```
division(base = 10, précision = 15000000)
{
  let s = this.signe;
  let p = this.abs();
  let b = BigInt(base);
  if (s == 0n) return ["0"];
  let e = p._numérateur / p._dénominateur; // division entière
  let mantisseEntière = e.toString(base).split("");
  let reste = p._numérateur % p._dénominateur;
  let décimales = [];
  let rang = 0;
  let mémoire = new Map();
  mémoire.set(reste, rang);
  while (rang < précision) {
```



```

        return this["-"](f).signe == -1n;
    }
    ">"(f) {
        return this["-"](f).signe == 1n;
    }
    "<="(f) {
        let s = this["-"](f).signe;
        return s == -1n || s == 0n;
    }
    ">="(f) {
        let s = this["-"](f).signe;
        return s == 1n || s == 0n;
    }
}

```

Si on veut économiser du temps en évitant une construction de fraction avec calcul de PGCD, on peut se baser sur la comparaison des produits ad et cb :

// comparaisons

```

"<"(f) {
    return this._numérateur * f._dénominateur
        < f._numérateur * this._dénominateur;
}
">"(f) {
    return this._numérateur * f._dénominateur
        > f._numérateur * this._dénominateur;
}
"<="(f) {
    return this._numérateur * f._dénominateur
        <= f._numérateur * this._dénominateur;
}
">="(f) {
    return this._numérateur * f._dénominateur
        >= f._numérateur * this._dénominateur;
}

```

Décompositions

On se propose de décomposer une fraction positive ou nulle en une somme de fractions de la forme suivante : $n_0/1 + 1/n_1 + 1/n_2 + \dots + 1/n_k$ avec les n_i entiers.

On suppose que cette série est finie quelque soit la fraction initiale.

Dans la littérature il s'agit de *fractions égyptiennes*.

Procédé

1°) On décompose la fraction en deux parties : la partie entière de la forme $n/1$ et la partie fractionnaire de la forme $f = x/y$.

On ajoute $n/1$ à la liste.

2°) Tant que f n'est pas nulle, on itère sur les point suivants :

a) l'inverse de f est y/x . On calcule pe la partie entière de y/x et pf la partie fractionnaire de y/x .

b) à partir de pe et pf on calcule un diviseur d :

si pf est nulle, $d = pe =$ le numérateur de pe puisque pe est entier.

si pf n'est pas nulle $d = pe + 1$.

c) *On ajoute $1/d$ à la liste.*

On retranche $1/d$ de f :

$$f = f - 1/d$$

3°) f est nulle, on arrête en ramenant la liste.

Exemples :

10238/89

$$= 115/1 + 1/30 + 1/2670$$

78078077/780780783

$$\begin{aligned} &= 0/1 + 1/11 + 1/111 + 1/12211 + 1/198331080 + 1/53791198247909429 + \\ &1/5194978686149597897279601551416052 + \\ &1/311893336224347023964357826552423797278256809785699819728997330895595 + \\ &1/140531985851471171131961415379851424035053970760779644739154891471720433999101 \\ &631529287426290797913776083138023979870258678465224436078778 + \\ &1/141536213172733002871294976029917157863452633454364345562154437569455560489833 \\ &22620564556521034713553252621680283639230278802584689340138723101729376438266584 \\ &19597568239256051564706478876373600061965813704528694249543855362964489608462171 \\ &31034961698334985144447348362021396424 \end{aligned}$$

Variante originale

On se propose de décomposer les fractions en une somme de fractions dont les dénominateurs sont des nombres premiers. Pour simplifier on ne considère toujours que les fractions positives.

1°) on sépare la partie entière du reste fractionnaire. La fraction est alors comprise entre $[0$ et $1[$.

La première fraction de la somme à la forme $x / 1$.

2°) On décompose la partie fractionnaire x/y restante en choisissant p , le plus petit nombre premier tel que $1/p$ soit inférieur à x/y . Et on réitère avec $f = x/y - 1/p$.

La série est-elle finie ?

Les fractions se retrouvent séparées en deux classes :

- Celles dont la décomposition est finie

par exemple $1/3$, trois est premier et la décomposition est terminée.

pour $9/14$, on trouve $1/2 + 1/7$.

- Celles dont la décomposition est infinie.

Par exemple, $1/4 = 0/1 + 1/5 + 1/23 + 1/157 + 1/6569 + \dots$

et il reste encore $39/474413180$ à décomposer...

Ou encore $2/3 = 0/1 + 1/2 + 1/7 + 1/43 + 1/1811 + 1/654149 + \dots$

et il reste $79/2139502893234$ à décomposer.

Les dénominateurs des derniers restes calculés ne sont pas premiers, et comme l'algorithme effectue une soustraction de fraction, impliquant un produit des dénominateurs, il ne seront jamais premier et la série est infinie.

Variante « périgourdine »

On peut raccourcir la série si on admet des numérateurs > 1 , tout en imposant aux dénominateurs d'être premiers. De plus on fixe une limite à la décomposition en indiquant le plus grand nombre premier utilisable pour ne pas faire exploser la mémoire ou le temps de calcul.

Une fois le nombre premier maximal atteint, le reste est alors écrit sous la forme d'un produit de fractions dont le dénominateur est premier en décomposant ce dénominateur en facteurs premiers.

La forme « Périgourdine » est donc :

$$n_0/1 + n_1/p_1 + n_2/p_2 + \dots + n_k/p_k + m_0/1 * m_1/q_1 * m_2/q_2 * \dots * m_j/p_j$$

Les n et m sont des entiers. Les p et q sont des premiers.

Les p_i sont tels que $p_i < p_j$ si $i < j$.

Les q_i sont tels que $q_i \leq q_j$ si $i < j$.

Exemple :

7/4

forme égyptienne : $7/4 = 1/1 + 1/2 + 1/4$

forme périgourdine :

$$7/4 = 1/1 + 1/2 + 1/5 + 1/23 + 1/157 + 1/6569 + 39/1 * 1/2 * 1/2 * 1/5 * 1/23 * 1/157 * 1/6569$$

ou encore si on amène la limite de recherche des nombres premier en dessous de 6569 :

$$7/4 = 1/1 + 1/2 + 1/5 + 1/23 + 1/157 + 11/1 * 1/2 * 1/2 * 1/5 * 1/23 * 1/157$$

À noter que les dénominateurs q de la partie produit sont les mêmes que les dénominateurs p de la partie somme.

Arbre binaire de fractions

On part de deux « méta-racines » $0/1$ à gauche et $1/0$ à droite. En admettant le 0 au dénominateur pour une fois, ces deux objets sont en dehors de l'arbre, ou du moins au dessus de la racine et ne représentent pas vraiment des rationnels mais des générateurs.

On définit une loi de composition « \circ » de deux fractions a/b et c/d donnant $a+c/b+d$, une sorte d'addition membre à membre en additionnant respectivement les numérateurs et dénominateurs.

La racine est l'unité : $1/1$ obtenue par $0/1 \circ 1/0$.

Chaque fraction dans l'arbre, à partir de la racine aura un fils gauche et un fils droit.

Mais aussi, chaque fraction dans l'arbre, à partir de la racine aura un parent gauche et un parent droit. Récursivement, à part la racine qui a pour parent gauche $0/1$ et parent droit $1/0$, tout nœud, ou toute fraction possède un parent direct, il est gauche si le nœud en question est son fils droit et droit

si nœud est son fils gauche. L'autre parent sera le premier parent direct du côté opposé rencontré dans l'héritage.

Pour clarifier voici ci-dessous le début de l'arbre (avec les méta-racines).

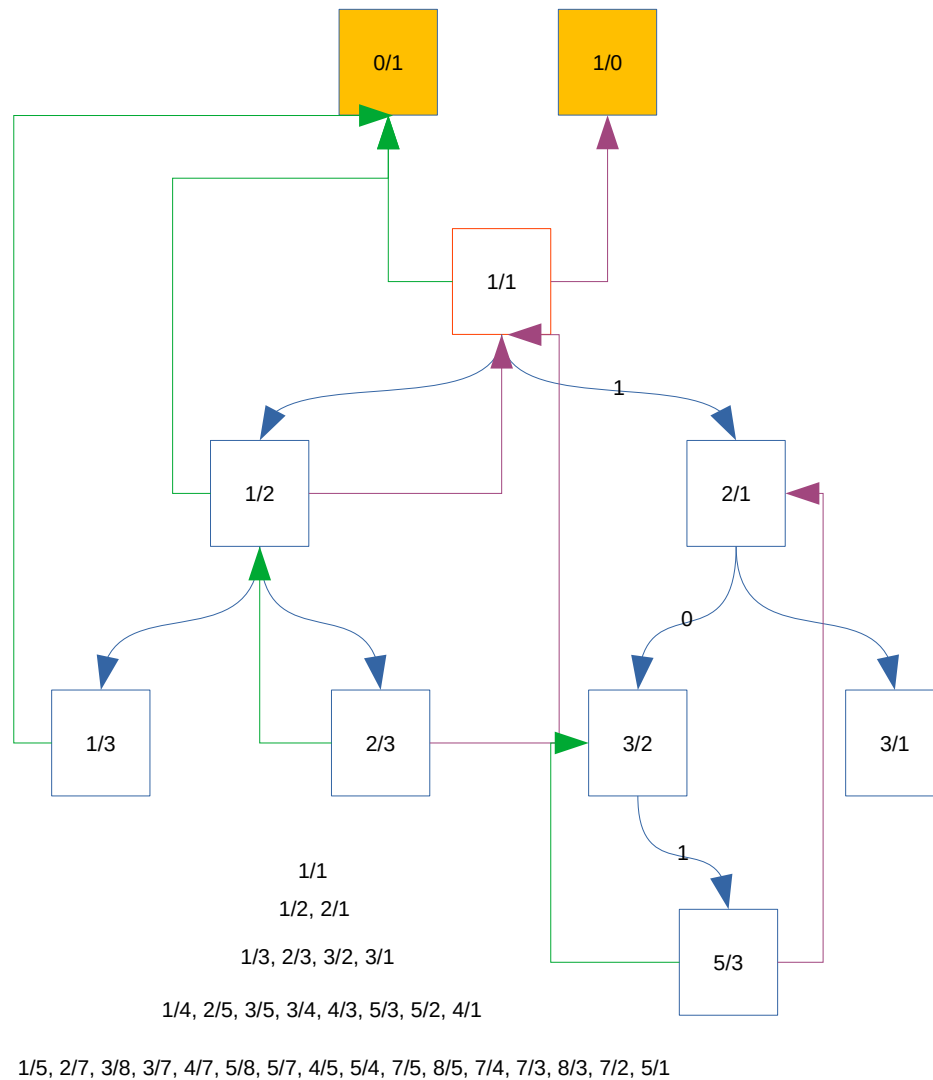


Figure ci-dessus : Avec un fond orange, les « méta-racines » 0/1 et 1/0. Avec le cadre rouge la racine unité.

Les flèches courbes pointent vers les fils.

Les flèches vertes pointent vers les parents gauches, et les violettes vers les parents droits (elles ne sont pas toutes figurées).

Par exemple, 5/3 a pour parent gauche 3/2 et pour parent droit 2/1 : c'est le premier parent droit que l'on rencontre en remontant. 3/2 a aussi 2/1 pour parent droit, puisqu'il est le fils gauche de 2/1.

On peut vérifier que $3/2 \circ 2/1 = 5/3$.

Cet arbre est connu sous le nom d'arbre de Stern-Brocot (voir https://fr.wikipedia.org/wiki/Arbre_de_Stern-Brocot).

Remarques

- Le bord droit de l'arbre représente les nombres entiers naturels positifs.
- Le bord gauche leurs inverses.

- À un niveau donné, les fractions sont classées de gauche à droite dans l'ordre croissant.
- La loi ° appliquée à tout nœud entre ses parents gauche et droite conduit directement à une fraction sous la forme simplifiée.
- Si le niveau 0 est celui de la racine, le niveau n contient 2^{**n} fractions (ce qui est le cas pour tout arbre binaire).
- Un miroir vertical passant par la racine donne une correspondance entre une fraction et son inverse.

On numérote 1 la racine 1/1. On numérote $2i$ le fils gauche du nœud i et $2i + 1$ son fils droit.

Tous les rationnels positifs sont représentés dans l'arbre, et on a ainsi une bijection des entiers vers les rationnels positifs.

Par exemple, $5/3 \Rightarrow 13$. Treize en binaire est **1101**.

Pour arriver à $5/3$ on suit le chemin 101 à partir de la racine 1 (voir la figure ci-dessus les 0 et 1 sur les flèches bleues).

Code binaire d'une fraction

Le chemin dans l'arbre des fractions codé avec un 0 pour la gauche et un 1 pour la droite, en initiant à 1 pour la racine donne un nombre écrit en binaire quand on ajoute un chiffre à droite à chaque descente de niveau.

Comme on l'a vu $5/3 \Rightarrow 1101$

L'inverse de $5/3$, $3/5$ s'écrira donc 1 suivit de la négation de 101, 010, c'est-à-dire finalement 1010.

Retrouver la fraction à partir du code

Pour analyser un nombre binaire on trouve facilement le bit de poids faible en faisant un 'et' logique avec 1. Or, c'est la dernière étape du chemin que l'on trouve.

Il nous faut donc définir une « inversion » ou un « *reverse* » des bits, conservant le 1 initial et inversant la suite des autres bits.

$1abcd...xyz$ donnant $1zyx...dcba$

Une fois cette inversion faite, on peut descendre dans l'arbre pour recalculer la fraction.

NB : Le 1 initial permet de ne pas perdre le nombre de 0 : 100000 inversé par notre méthode donne bien 100000. Alors que par exemple si on renverse simplement l'ordre des bits de 1110, on obtient 0111, le 0 initial est perdu et 111 ne signifie plus la même chose.

Quel intérêt

Quel intérêt de représenter par exemple l'entier '14 millions' par un nombre binaire de 14 millions de chiffres ?

C'est en effet une très mauvaise représentation des entiers, et de même de leurs inverses.

Mais Par exemple, si on calcule $-(1 - 5^{1/2}) / 2$,

en JavaScript :

`-(1 - 5 ** (1/2)) / 2`

on obtient : [0.6180339887498949](#)

en nombre flottant sur 64 bits.

Si maintenant on converti le nombre binaire 01 en fraction avec la méthode ci-dessus :

on obtient la fraction $63245986/102334155$ et un développement décimal

[0.6180339887498948909091...](#)

plus précis.

À condition de savoir que :

en répétant le pattern (01) dans l'écriture binaire on tend vers cet irrationnel.