

Projet SFPN: Manipulation de suites P-récurives avec SageMath

Encadré par Marc MEZZAROBBA

Mathis CARISTAN & Aurélien LAMOUREUX

22 mai 2017

Résumé

Ce rapport présente le travail que nous avons effectué au cours de ce projet. Nous présentons dans un premier temps ce que sont les suites P-récurives, ainsi que l'outil SageMath. Puis nous expliquons les motivations de ce projet. Enfin, nous détaillons les choix et détails de l'implémentation que nous avons réalisé, avant de discuter des limites de celle-ci et des possibles améliorations.

Table des matières

1	Introduction	3
1.1	Suites p-récurives & Algèbre d'Ore	3
1.2	Python & Sage	3
1.3	La bibliothèque OREALGEBRA	4
2	–Méthodologie de travail, et progression	4
2.1	–Module Python	4
3	Implémentations	5
3.1	Cacul d'un élément de la suite : <code>__getitem__</code> et <code>to_list</code>	5
3.2	Structure d'anneaux : <code>__add__</code> et <code>mul</code>	7

1 Introduction

...TODO...

1.1 Suites p-récurrentes & Algèbre d'Ore

Les suites sont beaucoup utilisées en mathématiques et dans différents domaines scientifiques, et on cherche, comme souvent en informatique, à en avoir une représentation exacte. De plus, il est généralement important que cette représentation soit également efficace pour la manipulation mathématique de ces suites.

On s'intéresse ici en particulier aux suites dites p-récurrentes. Une suite $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$ sur un corps \mathbb{K} est dite p-récurrente si elle est solution d'une équation de la forme :

$$\sum_{i=0}^s p_i(n) u_{n+i} = 0 \quad (1)$$

où, les p_i sont des polynômes en n . Il est important de noter que contrairement à des suites arbitraires, les suites p-récurrentes, bien que comportant un nombre potentiellement infini de termes, peuvent être représentées exactement simplement avec la relation de récurrence, et les conditions initiales. Des exemples communs de suites p-récurrentes sont par exemple la suite de Fibonacci, ou la fonction factorielle.

$$\begin{aligned} \text{Fibonacci : } F_{n+2} - F_{n+1} - F_n &= 0, & F_0 &= 0, F_1 = 1 \\ \text{Factorielle : } (n+1)! - (n+1)u! &= 0, & 0! &= 1 \end{aligned}$$

De plus, les suites p-récurrentes forment un anneau ([Donner les détails ?](#)). Dès lors, il semble pertinent de réaliser une implémentation utilisant ces propriétés mathématiques afin de manipuler et utiliser les suites p-récurrentes.

TODO : ore_algebra what & why

Intro ore... Pour le présent projet, nous n'avons besoin que des notions traitant des suites p-récurrentes.

1.2 Python & Sage

Sage est un outil de calcul formel libre. Il a été créé notamment pour proposer une alternative *opensource* aux logiciels existants comme Mathematica, Matlab, Maple ... Contrairement à ces logiciels, Sage s'appuie sur des outils et bibliothèques déjà existants comme NumPy, SciPy, matplotlib, FLINT et d'autres... L'utilisation de ces outils est unifiée et uniformisée au travers d'un langage basé sur Python. Ce langage présente une syntaxe qui diffère légèrement de celle de Python. Ainsi, Sage est doté d'un "pré-analyseur", qui transforme les idiomes Sage en pur Python. Ainsi, il est possible d'écrire des bibliothèques pour en Python pur ou en "langage sage". Bien qu'il

existe également d'autres méthodes, on ne s'est intéressé qu'à celles-ci au cours du projet.

Comme évoqué plus haut, Sage est basé sur Python, et c'est donc naturellement que nous avons choisi ce langage pour le projet. En particulier, Python 2, puisque Sage n'est pas compatible avec Python 3 (bien que des efforts soient faits en ce sens).

Bien que Sage fournisse de nombreuses bibliothèques mathématiques, il n'inclut pas encore officiellement de bibliothèque pour l'algèbre d'Ore. Nous avons eu donc recours à une bibliothèque en cours de développement par la communauté qui implémente l'algèbre d'Ore. L'utilisation de cette bibliothèque est présentée dans [ref](#).

1.3 La bibliothèque OREALGEBRA

2 – Méthodologie de travail, et progression

La première tâche à laquelle nous nous sommes attelés a été une recherche bibliographique, pour comprendre le sujet (les suites p-récurrentes), et nos outils (Sage et Python). Les résultats de cette démarche sont présentés dans la partie 1.

Puis nous avons commencé à discuter de l'implémentation. En accord avec notre encadrant, nous avons estimé qu'il était plus pertinent d'un point de vue pédagogique, de réaliser d'abord un module Python. Puis, une fois ce module éprouvé, si nous avions le temps, le réécrire avec la syntaxe de Sage. Cette manière de procéder devait permettre de se concentrer initialement sur le fond, et non la forme, puisque nous étions plus familier avec Python. [Il s'est avéré par la suite que nous n'avons pas eu le temps d'aborder la réécriture.](#)

2.1 – Module Python

La base du module a été d'écrire une classe Python ([init. n'étend aucun classes](#)). Cette classe devait notamment permettre d'utiliser la représentation basée sur la relation de récurrence, et des conditions initiales. Immédiatement après, nous avons surchargé l'opérateur `__getitem__` pour accéder au n-ième terme de la suite. Initialement, nous calculions tous les termes de la suite, jusqu'à celui voulu, que nous renvoyions, mais cette méthode est très inefficace. Nous avons donc résolu d'utiliser la fonction `forward_matrix` du module `ORE_ALGEBRA` à la place ([exemple et comparaison complex avec Fibon?](#))

[calculer les elts vs calculer que le bon élément, exemple de différence tps exec sur 100000 !\)](#)

Par la suite, nous avons également surcharger les opérateurs d'addition, soustraction et multiplication, en accord avec les lois de l'algèbre d'Ore.

3 Implémentations

3.1 Cacul d'un élément de la suite : `__getitem__` et `to_list`

Pour calculer un élément d'une suite, il nous semblait logique de surcharger l'opérateur `__getitem__`, qui permet d'obtenir un élément de la manière suivante : `u[42]`. En plus de ce choix, nous avons également surchargé la fonction `to_list(n)`, qui nous permet d'obtenir tous les éléments de la suite, jusqu'à n . Nous avons utilisé plusieurs implémentations successives pour ces fonctions. Après être passés par l'inévitable « méthode brouillone », où le code était dupliqué, et aucune des deux fonctions n'avaient une identité propre, nous avons finalement opté pour faire en sorte que `to_list` appelle `__getitem__`. Une fois ce point éclairci, il nous restait à savoir comment implémenter le calcul même. Notre premier choix a été d'utiliser la fonction `to_list` des objets `OREALGEBRA`. En effet, pour un annihilateur et des conditions initiales données, celle-ci génère tous les éléments jusqu'à la valeur désirée.

Cependant, nous avons remarqué que cette méthode présentait un défaut important : son temps de calcul. Ceci est dû au fait que pour calculer un élément n , cette fonction calcule tous les éléments dans l'intervalle $[0, n]$. Or ceci est complètement inefficace dans le cas où on ne veut que l'élément n . Pour palier à ce problème, notre encadrant nous a suggéré d'utiliser la fonction `forward_matrix_bsplitt`. **Explications fctmt ou boîte noire**. Cette fonction permet de calculer directement un élément de la suite, sans calculer tous ses prédécesseurs¹.

Enfin, la dernière implémentation que nous avons réalisé pour ce calcul est la suivante. Nous suspectons que la fonction `forward_matrix_bsplitt` était moins efficace que la fonction `to_list` pour des valeurs basses de n . Ainsi, dans l'idée d'optimiser au mieux la fonction, nous avons comparé les exécutions de ces deux fonctions en faisant varier deux paramètres. D'une part nous avons fait varier n , et d'autre part l'ordre des suites utilisées. Les résultats sont présentés dans la figure 1. **TODO commentaires**. Ces résultats nous ont permis de déterminer empiriquement une valeur à partir de laquelle nous passons d'une méthode à l'autre.

Le dernier point que nous avons implémenté concernant ces fonctions, est la possibilité d'utiliser les slices de Python. Les slices, sont des objets qui peuvent être paramètre de `__getitem__`. Pour une liste, ils permettent d'indiquer qu'on souhaite obtenir une « tranche » de la liste, par exemple, les éléments 8 à 13, éventuellement avec un pas. Dans notre cas, nous avons simplement adapté notre fonction, afin qu'elle calcule le premier élément de la tranche avec la méthode optimale, et les éléments suivants avec la méthode `to_list` de l'annhilateur.

1. Plus précisément, cette fonction calcule k éléments, où k est l'ordre de la récurrence de la suite.

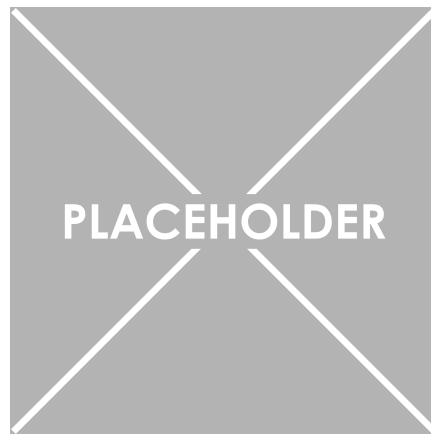


FIGURE 1 – **TODO**

3.2 Structure d'anneaux : `__add__` et `mul`

Comme les suites P-récursives munis des lois de l'addition et de la multiplication forme un anneau, l'implémentation des fonctions d'ajout et de multiplication de ces suites nous a parus évident. L'opérateur de la somme de deux suites est définie comme le plus petit multiple commun (`lclm`) des deux opérateurs des suite que l'on ajoute. la fonction qui calcul le `lclm` de deux suites est fournie par la bibliothèque `OREALGEBRA`. Par exemple si l'on ajoute la suite de `Fibonacci` et celle de `Tribonacci`

$$\text{Fibonacci} : F_{n+2} - F_{n+1} - F_n = 0, \quad F_0 = 0, F_1 = 1$$

$$\text{Tribonacci} : T_{n+3} - T_{n+2} - T_{n+1} - T_n = 0, \quad T_0 = 0, T_1 = 1, T_2 = 1$$

$$\text{Leur Somme} : S_{n+5} - 2 * S_{n+4} - S_{n+3} + S_{n+2} + 2 * S_{n+1} + S_n = 0,$$

$$S_0 = 0, S_1 = 2, S_2 = 2, S_3 = 4, S_4 = 7$$

Si la nouvelle suite est d'ordre n alors ces conditions initiales seront la somme des n premiers termes des deux suites. Pour cela nous utilisons la fonction `ToList` que nous avons créée et récupérerons les n premiers éléments des suites et les sommions.

Cependant la suite nouvellement formée n'est pas toujours aussi facile à traiter, prenons le cas de la somme des suites des `Entier consecutif` et `Fibonacci`

$$\text{Ent. Consec.} : n * E_{n+1} - (n + 1)E_n = 0, \quad E_0 = 0, E_1 = 1$$

$$\text{Fibonacci} : F_{n+2} - F_{n+1} - F_n = 0, \quad F_0 = 0, F_1 = 1$$

$$\text{Leur Somme} : (n - 1) * D_{n+3} + (-2 * n + 1) * D_{n+2} + D_{n+1}n * D_n = 0,$$

$$D_0 = 0, D_1 = 2, D_2 = 3$$

Cette suite est d'ordre 3, on devrait donc sommer les 3 premiers termes de `E` et `F` (respectivement `[0,1,2]` et `[0,1,1]`) ce qui donnerait comme conditions initiales pour `D` : `[0,2,3]`. Mais maintenant si l'on essaie de dérouler la récurrence pour calculer le prochain terme nous obtenons `D3 = 5` mais pour le terme