

INF580: Mathematical Programming Projet : Générateur de poésie

Matthieu Lequesne & Quentin Lisack

24 février 2016

Table des matières

1	Obj	ectif du projet	2
2	2.1	dementation Gestion des contraintes	
3	Résultats et autres approches		5
	3.1	Résultat	5
	3.2	Autres approches	5
	3.3	Exemple de sonnet généré	6

Résumé

Pour ce projet, nous avons décidé de nous attaquer à un problème de Natural Language Processing en prenant l'angle d'attaque fourni par le cours, à savoir la programmation mathématique. Il s'agit d'un problème connu, difficile et évidemment non complètement résolu. Pour ajouter un côté ludique à ce problème, nous avons décidé de tenter de faire écrire de la poésie à un programme informatique, en l'entrainant sur des textes en vers d'auteurs français. Nous avons dû modéliser ce problème dans les termes de la programmation mathématique (et plus particulièrement de la programmation linéaire) et donc trouver des variables, contraintes et une fonction objectif qui permettent de réaliser ce que nous nous étions fixé. Après plusieurs tentatives infructueuses, nous avons obtenu un modèle qui permet d'obtenir des résultats tout à fait convaincants en un temps raisonnable.

1 Objectif du projet

Notre objectif a été d'obtenir un programme capable d'écrire des poèmes. Pour cela, on a réduit le problème à un programme qui écrit deux vers qui riment. En répétant cette opération, on peut créer des poèmes de taille arbitraire. Nous nous somme placé dans le cadre classique de vers de 12 syllabes, mais cette donnée importe assez peu. Le programme doit donc avoir les spécification suivantes :

- Entrée : un corpus de textes poétiques.
- Sortie : deux vers, tels que :
 - chaque vers comporte 12 syllabes;
 - les deux vers riment (mais sont différents);
 - le texte a un sens.

On pourra ajouter qu'on désire un programme qui comporte une part d'aléatoire puisqu'on souhaite générer des poèmes différents à chaque appel.

2 Implementation

2.1 Gestion des contraintes

2.1.1 Stockage des mots

Pour chaque vers on stocke les mots qui apparaissent. Or, on ne connait pas a priori le nombre de mots utilisés mais on sait que le nombre de syllabes est fixé à 12. En français il ne peut pas y avoir plus d'un mot sur deux qui ne contient pas de voyelle (donc qui compte pour 0 syllabes). Ceci donne une borne supérieure de 24 mots par phrase.

Pour chaque vers, on stocke donc les 24 mots du vers, avec la possibilité que certains mots soient le *mot vide*. Pour plus de simplicité, tous les mots vides sont regroupés au début du vers.

En réalité, on ne travaille pas avec les mots (les chaînes de caractères) mais chaque mot qui apparaît dans le corpus initial est identifié par un numéro. Soit N le nombre de mots différents. On a donc des variables :

$$x_{i,j}^{(k)} = \begin{cases} 1 & \text{si le } i^{\text{\`eme}} \text{ mot du vers } k \text{ est } j \\ 0 & \text{sinon.} \end{cases}$$

avec $1 \le i \le 24, 1 \le j \le N$ et $1 \le k \le 2$.

On impose qu'il y a un et un unique mot par position :

$$\forall k \in \{1, 2\}, \forall i \le N, \qquad \sum_{j=1}^{N} x_{i,j} = 1.$$



2.1.2 Le nombre de syllabes

On stocke pour chaque mot i son nombre de syllabes syl(i). On impose donc la contrainte suivante :

$$\forall k \in \{1, 2\}, \qquad \sum_{i=1}^{24} \sum_{j=1}^{N} x_{i,j}^{(k)} syl(j) = 12.$$

2.1.3 Les rimes

A chaque mot i du corpus, on lui assigne sa classe de rime rim(i), qui correspond aux 5 dernières lettres du mot (ou moins s'il est de taille inférieur). On décide donc que deux mots a et b riment si rim(a) = rim(b).

La condition de rime des deux vers devient alors :

$$\sum_{j=1}^{N} x_{24,j}^{(1)} rim(j) = \sum_{j=1}^{N} x_{24,j}^{(2)} rim(j).$$

2.1.4 Le sens du texte

On cherche à ce que le texte du poème ait un sens. Ceci est évidement une contrainte très forte d'autant plus qu'elle est mal définie. Nous avons décidé de poser des conditions sur l'enchaînements des mots. Lors de la lecture de texte, on compte le nombre de fois qu'un mot succède à un autre. On note suc(a,b) le nombre de fois où les mots a et b se suivent.

La fonction objectif du programme est alors :

$$\max \sum_{k=1}^{2} \sum_{j_1=1}^{N} \sum_{j_2=1}^{N} \sum_{i=1}^{23} \left(x_{i,j_1}^{(k)} x_{i+1,j_2}^{(k)} \operatorname{suc}(j_1, j_2) \right).$$

2.1.5 Caractère aléatoire

Comme cela a déjà été précisé dans les objectifs, le générateur de vers doit aussi avoir un caractère aléatoire : en effet, si les vers générés sont toujours les mêmes, cela limite fortement l'intérêt du projet. La première solution que nous avons trouvée est de gérer à part les fins de vers : en les choisissant de manière aléatoire, on force les vers à changer. Cependant, cet aléatoire n'est que partiel : pour chaque mot, il existe un vers optimal terminant par ce mot. Le générateur de poème est donc toujours d'un intérêt assez limité.

Nous avons donc cherché à introduire un caractère aléatoire dans la construction même des vers. Pour faire ceci, nous générons pour chaque vers une liste de mots interdits. En pratique, nous générons un tableau alea de taille N, binaire, initialisé de manière alétoire (en arrondissant la fonction Uniform de AMPL). alea(i) = 0 signifie que le mot i ne pourra pas



être utilisé. Ce tableau est utilisé pour mettre à zéro la valeur des enchainements concernant les mots interdits : on multiplie dans la fonction objectif la bonification suc(i,j) par alea(i) lorsque j est le dernier mot :

$$\max \sum_{k=1}^{2} \sum_{j_{1}=1}^{N} \sum_{j_{2}=1}^{N} \left(\sum_{i=1}^{22} x_{i,j_{1}}^{(k)} x_{i+1,j_{2}}^{(k)} suc(j_{1},j_{2}) + x_{23,j_{1}}^{(k)} x_{24,j_{2}}^{(k)} alea(j_{1}) suc(j_{1},j_{2}) \right).$$

2.1.6 Linéarisation

À cette étape du raisonnement, nous disposons des variables, des contraintes et de la fonction objectif. Cependant, la fonction objectif contient un produit de deux termes de la forme $x_{i,j}^{(k)}$, donc le problème ainsi formulé fait appel à de la programmation non linéaire. Pour résoudre cela, on peut appliquer l'astuce de reformulation vue en cours : on remplace $x_{i,j}^{(k)}x_{i+1,j}^{(k)}$ par une unique variable grâce à quelques inégalités astucieuses.

2.2 Génération des données

Le programme nécessite un prétraitement des données : il faut prendre un corpus de textes, les lire et générer les fichiers .dat nécessaires. Ce travail a été effectué en Java. Les textes sont d'abord mis dans un format standart (toutes les lettres en majuscule, suppression des accents et de la ponctuation) puis lus mot à mot. On créé plusieurs tables de hachage qui assignent à nouveau mot un nombre (l'index), une classe de rime, un nombre de syllabes, et de même on compte les occurences de successions.

Afin de compter les syllabes, on compte le nombre d'occurence d'une succession consonne-voyelle en supposant que le mot commence par une consonne fictive. Plus précisément, soit $m = m_1 m_2 m_3 \dots m_{k-1} m_k$ un mot, on compte (avec m_0 une consonne):

$$syl(m) = \sum_{i=1}^{k} \mathbb{1}_{(m_{i-1} \text{ est une consonne})} \mathbb{1}_{(m_i \text{ est une voyelle})}.$$

Les rimes sont déterminées par les 5 dernières lettres d'un mot. Afin de déterminer les mots à la fin des vers, on choisit aléatoirement une classe de rimes parmi celles qui contiennent au moins deux éléments (et telle que la rime commune fait au moins 3 caractères), puis on tire aléatoirement deux éléments différents dans cette classe.



3 Résultats et autres approches

3.1 Résultat

Le programme tel que défini ci-dessus fonctionne bien. Sur un texte d'une longueur de 5000 vers, il lui faut environ 2 secondes de calcul par couple de vers. Le résultat a été légèrement adapté pour générer des sonnets (poèmes de 14 vers). On remarque néanmoins une tendance à favoriser les mots courts (monosyllabes). On pourrait ajouter un bonus à la longueur en multipliant la fonction objectif par le nombre de syllabes.

3.2 Autres approches

Nous avons également essayé d'autres approches plus ambitieuses mais qui n'ont pas donné de résultat satisfaisant.

3.2.1 Approche globale

Plutôt que de fixer arbitrairement les derniers mots a priori, nous avions pensé laisser maximiser sur l'ensemble des mots, avec comme condition que les mots finaux des deux vers appartiennent à la même catégorie de rime. Mais le champ des possibles est trop large et le temps de calcul est beaucoup trop long pour obtenir des résultats.

3.2.2 Par groupes de mots

Suite à l'échec de l'approche globale, une solution intermédiaire consisterait à diviser chaque vers en groupes de mots qu'on traite indépendement, mais tels que le dernier mot de la première moitié est le même que le premier de la seconde moitié. Néanmoins, même en découpant en groupes de deux mots, le temps de calcul reste trop long et la mémoire explose pour un texte de longueur significative.

3.2.3 Syllabe par syllabe

Au lieu de construire les vers mot à mot, nous avons imaginé le faire syllabe par syllabe. L'avantage est qu'on n'a plus la contrainte sur la somme des syllabes des mots puisqu'il suffit de choisir 12 syllabes par vers. Néanmoins si l'on procède ainsi le texte n'a pas de sens. La fonction objectif qui maximise les fréquences de succession d'une syllabe par rapport à l'autre ne suffit pas, mais imposer la contrainte que les syllabes doivent former un mot d'un dictionnaire est beaucoup trop forte. On pourrait calculer les successions sur trois syllabes. En réalité le problème principal est qu'on ne sait pas bien comment définir les syllabes : où couper dans les mots? C'est bien plus difficile que simplement compter les syllabes. On n'obtient donc pas de résultat satisfaisant.



3.3 Exemple de sonnet généré

SI BIEN RACE D UN SOMBRE ET DU DIFFORME CE CHAT I RACE D OU SUR LE VIN INFORME VIE ET SOMBRE ET DE MA VIE ET D UN ORDRE LE COEUR ET BRULE JUSQU AU FOND DE PERDRE

PLEIN DE TOI BIZARRE DEITE DEITE BRUNE DE LA VIE ET SOMBRE ET DE LA VIE ET BRUNS COEUR PLEIN DE MA VIE ET QUE JE TE COMPARER NATURE AINSI QU A LA VIE ET PAREE

YEUX DE LA VIE ET DE L ON MEPRISE SALUE ET D AUSSI PETITS RACE D UN DECOR SALUT ET VOTRE PURE LUMIERE ET QUI S EFFRAYA

