# Génération d'instances de modèles d'une application Ruby on Rails

Aurelien Havet 15/01/2015

## Table des matières

### 1 Introduction

Dans l'ing $\tilde{\mathbb{A}}$ © nierie logicielle, les bugs sont l $\tilde{\mathbb{A}}$ © gions, et les rapports de crash sont des informations primordiales pour leurs r $\tilde{\mathbb{A}}$ © parations. Ils contiennent en particulier la pile d'appels de fonctions au moment du crash, dite stack trace, qui aide  $\tilde{\mathbb{A}}$  la compr $\tilde{\mathbb{A}}$ © hension du contexte dans lequel a lieu l'erreur. Il est utile dans ce cas de pouvoir trouver une source d'information au sujet d'un crash ayant une stack trace similaire et proposant une solution pour  $\tilde{\mathbb{A}}$ © viter que le bug  $\tilde{\mathbb{A}}$  l'origine de ce crash ne se repoduise.

StackOverflow[?] est un site dédié aux développeurs. Construit sous forme de blog, il permet à chacun de publier son problÃ"me afin que d'autres y répondent. S'il s'agit d'un bug logiciel, la stack trace correspondant à celui-ci peut avoir été publiée afin que d'autres développeurs puissent l'analyser et proposer une solution adéquate au problÃ"me. Post aprÃ"s post, ce site est devenu une vraie mine d'informations sur les erreurs logicielles rencontrées par la communauté informatique. Pouvoir trouver une question, et à postériori la solution associée, se rapprochant au maximum d'un problÃ"me rencontré par un développeur, est pour ce dernier un véritable gain de temps et de productivité.

Nous nous proposons ici de structurer et de stocker en base de donn $\tilde{A}$ ©es des stack traces extraites d'un dump des questions post $\tilde{A}$ ©es sur StackOverflow, afin de pouvoir en ressortir les candidates se rapprochant le plus d'une stack trace recherch $\tilde{A}$ ©e. L'id $\tilde{A}$ ©e est de pouvoir acc $\tilde{A}$ ©der de mani $\tilde{A}$ "re efficace et pertinente aux questions semblables au probl $\tilde{A}$ "me du d $\tilde{A}$ ©veloppeur, et donc aux r $\tilde{A}$ ©ponses propos $\tilde{A}$ ©es.

Ainsi, souhaitant établir les similarités entre différentes stack traces et donc mettre en exergue leurs points communs, nous avons modélisé celles-ci comme listes d'enchaînements de frames, une frame étant composée d'une méthode, un nom de fichier et d'un numéro de ligne, et correspond textuellement à une ligne de stack trace.

# 2 Approche

Le travail de départ consiste en l'extraction des données issues d'un dump de données de stackexchange librement accessible sur le site internet archive.org[?]. Ces données représente l'ensembe des posts, tags et autre méta-données produites par l'ensemble des sites hébérgés par la plateforme StackExchange[?]. Parmi ces sites, StackOverflow présente l'ensemble de ses posts (questions et réponses) sous la forme d'un fichier XML d'une taille de 29 Go. Son chargement complet en mémoire sur un poste de travail moyen est donc exclu. Afin de rendre la recherhe dans le data set possible, le contenu du fichier Posts.xml sera traité sous forme de flux. Dans un premier temps, nous nous intéressons uniquement à l'analyse des stack traces Java. Son contenu

sera alors filtré pour conserver les questions remplissant les crità res suivants :

- Avoir une réponse acceptée
- Porter le tag Java
- Contenir au moins une stack trace Java

Les données filtrées seront directement injectées dans une base de données MySQL en prenant soin de minimiser la redondance en base de données.

## 2.1 Parsing

Notre étude se porte donc en premier lieu sur l'analyse des stack traces Java. Ayant à notre disposition un parseur développé en Java adapté à cette recherche, notre choix sur la technologie à employer s'est naturellement orienté vers ce langage.

Le document original contenant les postes à traiter est une archive contenant un fichier XML. AprÃ"s décompression, ce fichier est d'une taille de 29 895 Mo. Ce fichier est une suite de noeuds <row> (les posts) fils du noeud racine <posts>. Sa taille se justifie par la présence de questions (bien ou mal formulées), de réponses (pertinentes ou non) mais surtout de méta-données, comme leur score, leur date de publication ou de derniÃ"re édition, ou encore l'identifiant de la réponse sélectionnée quand il y en a une.

Notre travail portant sur l'analyse de stack traces Java, un filtrage simple peut Ãtre mis en place pour réduire le fichier à une taille plus raisonable, et éviter ainsi le traitement inutile d'un grand nombre de posts. un processeur de tag XML XMLWriter, procédant à la réécriture d'un fichier XML en filtrant les noeuds qui ne nous intéressent pas. Ce travail de réduction produit un fichier XML d'une taille bien plus modeste : 128 Mo.

Arrivé à ce point, il est interressant de constater qu'un chargement complet en mé moire ne parait plus impossible. Mais la taille dé sormais abordable du fichier en entré e est un resultat direct des conditions de filtrage que nous avons mises en place. Travailler à extraire les donné es lié es à un langage potentiellement plus populaire, ou l'ouverture à des posts autres que le questions, pourrait produire un fichier trop large pour envisager le chargement en RAM. De plus, le traitement choisi pour ce projet porte principalement sur la transormation des donné es pour stockage dans une base de donné es SQL. On peut donc profiter du processeur pour gé né rer un fichier ré duit comme base pour le travail de transformation, ou l'abandonner complÃ" tement afin traiter le fichier original et stocker directement nos donné es en base.

## 2.2 Structuration des données

Afin de répondre à notre besoin de persistence des stack traces analysées, nous optons pour une base de données MySQL. Ce choix nous est apparu comme judicieux pour sa simplicité et la connaissance que nous avons de cette technologie.

Deux types de données nous intéressent : les questions et leurs stack traces. Afin d'apporter une forme de normalisation, une restructuration s'impose. Si les posts peuvent être conservés d'un seul tenant, les stack traces ne sont finalement qu'une suite de frames liées entre elles. En particulier, l'idée de conserver les enchaînements de frames permet de détecter facilement les sous-suites communes entre différentes stack traces, telles des graphes ayant des chemins communs.

La figure  $\ref{eq:continuous}$  (page  $\ref{eq:continuous}$ ) illustre le mod $\~A$ "le de donn $\~A$ ©es choisi pour le projet. Une entit $\~A$ © Post peut  $\~A$ atre li $\~A$ ©e  $\~A$  plusieurs entit $\~A$ ©s Stack : cette relation est mod $\~A$ ©lis $\~A$ ©e par une entit $\~A$ ©

Post Stack qui possà de à galement comme attribut la position de l'entità Stack dans l'entità Post. Une entità Stack quant à elle se compose d'entità s Link qui reprà sentent le passage d'une ligne de stack - fichier, fonction, ligne - à une autre. Une telle transition pouvant potentiellement se retrouver dans diffà crentes stack traces, nous avons modà lisà le lien entre une entità Stack et une entità Link par une relation Many ToMany. Enfin, une entità Link se compose donc de deux entità Frame: la parente et sa fille, lEn tout bout de chaà ne de ce diagramme, nous avons une entità Frame reprà sentant simplement une ligne de stack trace: un nom de fichier, le nom de la mà thode appelà e, et le numà oro de ligne d'appel de la mà thode prà cà dente. Enfin l'entità de postAnswer permet de lier une question à ses rà ponses, dans l'idà de d'une futur fonctionnalità de de recherche des rà ponses associà es à une stack trace, pour le dà veloppement de laquelle nous n'avons pas eu le temps nà cessaire.

Comme pour le parser, un processeur a  $\tilde{A}$ ©t $\tilde{A}$ © d $\tilde{A}$ ©velopp $\tilde{A}$ © pour traiter les tags XML re $\tilde{A}$ §us (voir la classe SQLProcessor). Deux versions du processeur ont  $\tilde{A}$ ©t $\tilde{A}$ © cr $\tilde{A}$ © $\tilde{A}$ ©es. Une premi $\tilde{A}$ "re version se contentant d'ins $\tilde{A}$ ©rer chaques frames et links sans se soucier de la duplication. Une seconde version, beaucoup plus lente, v $\tilde{A}$ ©rifie la pr $\tilde{A}$ ©sence d'une frame avant de proc $\tilde{A}$ ©der  $\tilde{A}$  l'insertion, afin d' $\tilde{A}$ ©viter la duplication des donn $\tilde{A}$ ©es identiques, et  $\tilde{A}$ ©galement de permettre une superposition de la repr $\tilde{A}$ ©sentation en m $\tilde{A}$ ©moire des stack traces ayant des  $\tilde{A}$ ©l $\tilde{A}$ ©ments communs.

# 3 Résultats

_	Posts	Stack traces	Frames	Links	Taille (en Mo)	Dump (en Mo)
Non normalisé	23090	29228	325329	296082	252	152
Normalisé	23090	29228	99841	296082	255	133

FIGURE 1 – Stockage en base de données MySQL

Le tableau de la figure **??** présente l'occupation en base des données analysées pour 2 versions du programme. La premià re version est une version non normalisée listant le nombre de posts, de stack traces et de liens stockés en base de données.

Entre ces deux versions, on constate une nette diminution du nombre de frames enregistrées, de l'ordre de 70%. L'objectif étant de minimiser la redondance et faciliter la recherche en base de données sur base des index et de clés étrangÃ"res, cette évolution apparait comme un bénéfice.

Nous nous attendions  $\tilde{A}$ © galement  $\tilde{A}$  appr $\tilde{A}$ © cier une diminution du nombre de links, ce qui n'est pas le cas ici. Cette anomalie nous a permis de d $\tilde{A}$ © celer un bug de notre impl $\tilde{A}$ © mentation emp $\tilde{A}$ achant notre programme d'identifier les links d $\tilde{A}$ © j $\tilde{A}$  pr $\tilde{A}$ 0 sents en base. Nous avons donc  $\tilde{A}$ 0 crit un test reproduisant ce bug, et fix $\tilde{A}$ 0 celui-ci, mais n'avons malheureusement pas eu le temps n $\tilde{A}$ 0 cessaire  $\tilde{A}$ 1 l'ex $\tilde{A}$ 0 cution d'une nouvelle analyse de notre tas de donn $\tilde{A}$ 0 ces.

Les deux derni $\tilde{A}$  res colonnes pr $\tilde{A}$  cesentent respectivement l'occupation une fois charg $\tilde{A}$  ces dans MySQL et la taille du fichier de dump SQL qui peut  $\tilde{A}$  tre g $\tilde{A}$  cen $\tilde{A}$  cen $\tilde{A}$  la fin du travail.

lci encore, le résultat sur la taille de la base de données semble étrange, mais nous l'expliquons par l'ajout de contraintes d'intégrité entre nos tables avec l'utilisation de clés étrangères. Celles-ci rajoute un coût non négligeable en terme de représentation en mémoire (par la création d'index entre les tables) et de performance en insertion (par la vérification des contraintes), mais promet de meilleures performances en sélection. C'est d'ailleurs cette dernière que nous recherchons afin d'avoir un outil de recherche aussi efficace que possible.

Quant à la taille du dump, le gain sur celle-ci aurait sûrement été plus appréciable si il n'y avait pas eu de réplications des links.

## 3.1 Exploitation des donnÃces

Une fois les donn $\tilde{A}$ ©es import $\tilde{A}$ ©es en base de donn $\tilde{A}$ ©es, un certain nombre d'observations peuvent  $\tilde{A}^a$ tre faites. Ces observations portent principalement sur les stack traces elles-m $\tilde{A}^a$ mes.

On remarque que les stack traces enregistrées en base ont une longeur moyenne de 13,823 frames. Cette longueur varie de 1 Ã 382 frames.

#### 3.2 Recherche de stack traces

Un des objectifs potentiels de notre travail est la recherche de stack traces parmis celles accumulées par traitement du dump de Stackoverflow.

Au moment de l'écriture de ce rapport, il est possible de retrouver une stack trace entrée précédemment en la fournissant en entrée au programme. Une amélioration intéressante serait l'extension à la recherche de sous-suites de frames similaires dans les stack traces.

Listing 1 – Sortie du programme de recherche dans les posts

http://stackoverflow.com/questions/6816 Class file name must end with . class exception in Java Search

Fournir cette base de données comme systÃ"me de recherche en y branchant un frontend plus agréable, par le web par exemple, offirait donc une alternative intéressante à la recherche purement textuelle disponible sur Stackoverflow, ou encore à l'utilisation des moteurs de recherches extérieurs comme Google.

# 4 Améliorations possibles

Trois axes d'am $\tilde{A}$ ©lioration sont envisageables afin d'obtenir des donn $\tilde{A}$ ©es plus fiables et plus rapidement :

- 1. La correction du parser
- 2. Le multi-threading de l'insertion en base de donnÃces
- 3. Optimisation de la base de donées

Une correction du parser permettrait d'obtenir de meilleur résultat lors de l'interprétation des frames. En effet, les frames issues du dump proviennent d'entrée dans un champ de saisie libre, provoquant potentiellement la modification de la stack trace lors du formattage ou de l'édition du post. Le premier changement qui pourrait être apporté serait une lecture plus efficace du numéro de ligne ou du nom du fichier lors de l'analyse de la frame. Le parser utilisé pour ce projet introduisant parfois des caractÃ"res venus d'autres lignes dans ces réponses, réduisant à chaque fois un peu plus les possibilités de normalisation.

La seconde piste d'amélioration concerne le processus de transformation lui-même qui souffre actuellement de sa lenteur. En effet, le travail de stockage des 23 000 stack traces représente une exécution de prÃ"s de 12 heures sans normalisation. La version normalisée double tout simplement le temps nécessaire en prenant un peu plus de 24 heures (89248884717900 ns) pour achever son éxecution - une différence de performance sur l'insertion vraisemblablement imputable à l'introduction des contraintes de clés étrangÃ"res, comme évogué précédemment.

Sé parer les responsabilité de parsing du document original et du stockage est une premià re é tape. Placer les ré sultats du parsing dans une file d'attente et laisser l'entité de stockage la vider ré gulià rement permettrait de libé rer le document à parser. Enfin, mulitplier le nombre d'entité sen charge du stockage en fonction de la capacité de la machine hà te accé là rerait de manià re significative le process. Par soucis de simplicité et manque de temps, nous avons pré fé ré ne pas dé lé guer l'insertion en base de donné es à plusieurs processus, é vitant ainsi la complexification de l'implé mentation. Il est à noter qu'exé cuter ce

programme sur une machine dîte rapide - équipée d'un disque dur SSD et bien fournie en RAM - permettrait d'obtenir des résultats dans un temps plus raisonable.

Enfin, MySQL a été choisi comme premier choix pour sa facilité de maintenance. Plus d'expertise dans l'optimisation du stockage et des requêtes sur ce SGBD aurait peut-être permis d'atteindre de meilleures performances. Le choix d'un autre SGBD, ou d'une base de données NoSQL comme CouchDB[?], pourrait également permettre un gain de performances.

## 5 Conclusion

Nous avons ici réalisé l'analyse d'une quantité d'informations d'assez grande taille - prÃ"s de 30 Go de données organisées en XML - et d'une certaine hétérogénéité - le corps de chaque post n'étant qu'une suite de caractÃ"res sans contrainte formelles - pour en tirer de l'information homogÃ"ne - prÃ"s de 30000 stack traces formalisées et persistées.

Ce tas de données organisées ouvre, au-delà des quelques statistiques présentées ici, des perspectives d'utilisation pour des recherches performantes de stack trace, ou de calcul de distance entre stack traces.

Notre implémentation[?] permet également d'envisager l'utilisation d'autres parsers, qui implémentera l'interface StackTrackParserItf, et qui seraient dédiés à la recherche de stack traces dans d'autres langages.