|  |
| --- |
|  |
| OPL - PathImpact |
|  |
| Analyseur automatique d’impacts de Code Source |

**Université Lille 1 – Sciences et Technologies**

13 février 2017

Créé par : Étienne WATTEBLED

OPL - PathImpact

Analyseur automatique d’impacts de Code Source

Table des matières

[I. Introduction 4](#_Toc474346600)

[II. PathImpact 6](#_Toc474346601)

[a. Stacktraces 6](#_Toc474346602)

[b. Sequitur 7](#_Toc474346603)

[c. DAG 13](#_Toc474346604)

[III. Implémentation 14](#_Toc474346605)

[a. Structures principales 14](#_Toc474346606)

[Stacktrace 14](#_Toc474346607)

[Grammaire 14](#_Toc474346608)

[b. Détermination des Stacktraces 15](#_Toc474346609)

[c. Sequitur 17](#_Toc474346610)

[IV. Tests unitaires JUnit 18](#_Toc474346611)

[a. Tests sur les stacktraces 18](#_Toc474346612)

[b. Tests sur la grammaire 18](#_Toc474346613)

[c. Tests sur Sequitur 19](#_Toc474346614)

[V. Évaluation 20](#_Toc474346615)

[a. Via des exemples 20](#_Toc474346616)

[Génération des stacktraces 20](#_Toc474346617)

[Sequitur 22](#_Toc474346618)

[b. Sur JSoup 24](#_Toc474346619)

[Fonction main de la classe HtmlToPlainText 24](#_Toc474346620)

[Fonction main HtmlToPlainText 26](#_Toc474346621)

[VI. Critiques et améliorations 28](#_Toc474346622)

[a. Critiques 28](#_Toc474346623)

[b. Améliorations 28](#_Toc474346624)

[VII. Conclusion 29](#_Toc474346625)

[VIII. Sources 30](#_Toc474346626)

# Introduction

De jour en jour, afin d’améliorer la productivité ou l’efficacité, les métiers évoluent provoquant des besoins fonctionnels qui ne cessent d’évoluer même lorsque les applications sont opérationnelles et utilisées par les utilisateurs. Les applications possèdent, par conséquent, de plus en plus de fonctionnalités et deviennent de plus en plus complexes. Très vite, la maintenance devient alors très onéreuse, difficile à gérer et préoccupante. Il n’est pas rare qu’une ou plusieurs fonctionnalités soient modifiées, ou même supprimées durant le développement d’un logiciel, ce qui peut provoquer de multiples modifications qui se répercutent.

On appelle ces modifications des « impacts ».

Ces derniers peuvent devenir rapidement catastrophiques, de par l’apparition de régressions ou de code simplifiable voire mort qui peut persister pendant des années. De plus, à cause de la complexité et de la taille de certaines applications, certaines modifications peuvent s’avérer extrêmement coûteuses à mettre en place, si bien que, le client pourrait refuser de procéder à une évolution.

Il est alors indispensable et pouvoir évaluer avec précision, les impacts provoqués par une modification donnée d’une méthode, ne serait-ce que pour estimer le coup ou conserver le code sans parasites. Cependant, l’analyse manuelle peut s’avérer complexe et longue, et si l’évolution est annulée, ce temps utilisé aura été inutilement perdu.

Une solution existe : il existe des algorithmes capables de détecter automatiquement les impacts, plus précisément, de lister toutes les méthodes susceptibles d’être « touchées » par la modification d’une méthode. Ils sont utilisés pour faire des chiffrages, pour gagner du temps à mettre à jour une STD (Spécifications Techniques Détaillées), ou encore, lister avec précision les modifications à apporter avant de procéder au développement pour ne rien oublier.

Certains analyseurs d’impacts sont plus précis que d’autres mais les algorithmes permettant de parvenir à des résultats extrêmement précis sont très consommateurs en termes de puissance de calculs.

Ce rapport présente une grande partie de l’implémentation d’un analyseur d’impacts appelé « PathImpact » qui fait partie des analyseurs qui consomment le plus de ressources, mais il dispose d’une excellente précision. Seule la dernière étape permettant de déterminer les impacts n’est pas été traitée dans ce projet.

Avant tout, ce document explique comment fonctionne PathImpact et détaille par la suite son implémentation. La troisième partie concerne les tests unitaires JUnit, suivie d’un chapitre traitant l’évaluation. Et enfin, une phase de critiques et de limitations précède la conclusion.

# PathImpact

PathImpact est un analyseur d’impacts fonctionnant en trois étapes principales :

1. **Détermination et concaténation des stacktraces**
2. **Compression des stacktraces via un algorithme appelé Sequitur**
3. **Construction d’un arbre appelé DAG, et détermination des impacts.**

Ces étapes sont expliquées dans les parties ci-dessous.

## Stacktraces

L’algorithme PathImpact a besoin des différentes stacktraces en entrée pour déterminer les impacts.

Afin de les déterminer, il est nécessaire d’exécuter le programme dans tous ses états possibles, autrement dit, tester tous les cas de paramètres en entrée. Ainsi, si le programme a juste besoin d’un entier « n » pour fonctionner, il faut tester toutes les valeurs de « n » représentables (de Integer.MIN\_VALUE jusque Integer.MAX\_VALUE en Java).

La stacktrace est représentée par une collection ordonnée d’éléments représentant les méthodes.  
Ainsi, « A B » signifie « la méthode A appelle la méthode B ». Cependant, pour pouvoir faire la différence entre : « A appelle B, B retourne une valeur, puis A appelle C » et « A appelle B, puis B appelle C », il est nécessaire d’intégrer un nouvel élément que l’on appelle « r » et qui signifie « return ».  
Ainsi, « ABrCDrrr » signifie : « A appelle B, B retourne une valeur, A appelle C, C appelle D, D retourne une valeur, C retourne une valeur, puis A retourne une valeur ».

Toutes les stacktraces sont par la suite concaténées les unes après les autres. Par conséquent, un nouvel élément « x » est utilisé et signifie « fin du programme ».

Le fait que la stacktrace soit une liste d’éléments, permet plus de possibilités par la suite.

En considérant l’exemple ci-dessous, la stacktrace générée doit alors être :

« main, m, r, r, x, main, m2, m3, r, m4, r, r, r, x »

public class Test {

public static void main(String args[]) {

int i = 0;

i = Integer.parseInt(args[i]) ;

if (i == 0) {

m();

} else {

m2();

}

}

public static void m() {

...

}

public static void m2() {

m3();

m4();

}

public static void m3() {

...

}

public static void m4() {

...

}

}

## Sequitur

Sequitur est un algorithme de compression utilisant la théorie des langages, plus précisément, la grammaire pour parvenir à ses fins.

Une grammaire est un ensemble de règles de production qui permet de générer les mots d’un langage.  
Toute grammaire possède une règle de départ (axiome) que l’on appelle la plupart du temps « S ».

Voici par exemple, la grammaire des expressions arithmétiques, dans laquelle l’axiome est « exp » :

exp → exp + exp | exp × exp | (exp) | num  
num → chiffre num | chiffre  
chiffre → 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9

**Wikipédia (Grammaire formelle)**

L’algorithme de Sequitur est basé sur deux propriétés fondamentales :

1. Il ne doit pas y avoir de doublons de digramme.  
   *Définition de digramme : assemblage de deux signes (généralement deux lettres de l’alphabet).*
2. Si une règle de production n’est plus utilisée ou n’est utilisée qu’une seule fois, elle doit être « désappliquée » puis supprimée.

Ainsi, la grammaire G définit par les règles :

S → aaaabb1p  
1 → cde  
2 → fgh

déroge les deux propriétés (1 et 2) car :

1. Le digramme « aa » est présent deux fois.  
   Solution : créer une nouvelle règle 3 → aa
2. La règle 1 n’est utilisée qu’une seule fois.  
   La règle 2 n’est pas du tout utilisée.  
   Solution : supprimer la règle 2 et « désappliquer » la règle 1.

La même grammaire respectant les deux propriétés est alors :

S → 33bbcdep  
3 → aa

Étant donné que la grammaire vide respecte les deux propriétés, celle-ci devient le point de départ de Sequitur et la règle de production « S » va grandir petit à petit.

Dès qu’une règle est dérogée, Sequitur va utiliser les solutions associées aux propriétés (ci-dessus) pour rectifier la grammaire.

Le pseudo algorithme de Sequitur est donc :

En paramètre, une simple liste l d’éléments

. Créer une grammaire g vide.  
. Ajouter le 1er élément de la liste l à la règle S de la grammaire g.

. Pour chaque élément e de la liste l (à partir du 2ème élément)

. Ajouter l’élément e dans la règle S de la grammaire (à la fin)

. Tant que les deux derniers éléments de S forment un bigramme déjà rencontré

. S’il existe déjà une règle r qui produit ces deux éléments

. La récupérer

Sinon

. Créer la règle r qui produit ces deux éléments

Fin si  
 . Appliquer la règle r sur toute la grammaire

. Désappliquer puis supprimer toutes les règles qui ne sont pas utilisées au moins deux fois

Fin tant que

Fin pour

Ce pseudo algorithme est simplifié, principalement sur la notion de « bigramme déjà rencontré ».

Exemple : On considère les éléments suivants :

« D A B A B C D A B E B C D A B A B »

S →

S → D

S → D A

S → D A B

S → D A B A

S → D A B A B [le bigramme A B existe, on crée une règle]

S → D 1 1  
1 → A B

S → D 1 1 C  
1 → A B

S → D 1 1 C D  
1 → A B

S → D 1 1 C D A  
1 → A B

S → D 1 1 C D A B [la règle AB existe déjà, on l’utilise]  
1 → A B

S → D 1 1 C D 1 [le bigramme D1 est en double, on crée une règle]  
1 → A B

Tant que les deux derniers éléments sont en double, aucun élément ne doit être ajouté à « S ».

S → 2 1 C 2  
1 → A B  
2 → D 1

S → 2 1 C 2 E  
1 → A B  
2 → D 1

S → 2 1 C 2 E B  
1 → A B  
2 → D 1

S → 2 1 C 2 E B C  
1 → A B  
2 → D 1

S → 2 1 C 2 E B C D  
1 → A B  
2 → D 1

S → 2 1 C 2 E B C D A  
1 → A B  
2 → D 1

S → 2 1 C 2 E B C D A B [la règle AB existe]  
1 → A B  
2 → D 1

S → 2 1 C 2 E B C D 1 [la règle D1 existe]  
1 → A B  
2 → D 1

S → 2 1 C 2 E B C 2 [la règle C 2 doit être créée]  
1 → A B  
2 → D 1

S → 2 1 3 E B 3  
1 → A B  
2 → D 1   
3 → C 2

S → 2 1 3 E B 3 A  
1 → A B  
2 → D 1   
3 → C 2

S → 2 1 3 E B 3 A B [règle A B existe]  
1 → A B  
2 → D 1   
3 → C 2

S → 2 1 3 E B 3 1  
1 → A B  
2 → D 1   
3 → C 2

Sequitur fonctionne donc sur des bigrammes et parvient parfois à créer des règles de plus de deux éléments. Mais comment parvient-il à réutiliser une règle de taille supérieure à 2 ?

En réalité, Sequitur va former une nouvelle règle qui va progressivement grandir pendant que la règle qui existait va progressivement diminuer de taille jusqu’à n’avoir plus que deux éléments. À partir de là, puisque cette règle n’aura plus que deux éléments, elle sera détectée et la dernière règle créée ne sera plus utilisée qu’une seule fois, elle sera donc supprimée.

Pour illustrer ce phénomène, voici un exemple :

« ABCDABCDABCD »

S → A

S → A B

S → A B C

S → A B C D

S → A B C D A

S →A B C D A B [création règle AB]

S → 1 C D 1  
1 → A B

S → 1 C D 1  
1 → A B

S → 1 C D 1 C [création règle 1C]  
1 → A B

S → 2 D 2  
1 → A B [règle 1 utilisée une seule fois]  
2 → 1 C

S → 2 D 2  
2 → A B C

S → 2 D 2 D [création règle 2D]  
2 → A B C

S → 3 3  
2 → A B C [règle 2 utilisée une seule fois]  
3 → 2 D

S → 3 3  
3 → A B C D

S → 3 3 A  
3 → A B C D

S → 3 3 A B [AB est en doublon même s’il est dans une règle : on crée une nouvelle règle]  
3 → A B C D

S → 3 3 4  
3 → 4 C D  
4 → A B

La règle 3 va progressivement diminuer de taille, pendant que la règle 4 va grandir.

S → 3 3 4 C [4C est en doublon, création d’une nouvelle règle]  
3 → 4 C D  
4 → A B

S → 3 3 5  
3 → 5 D  
4 → A B [la règle 4, utilisée une seule fois]  
5 → 4 C

S → 3 3 5  
3 → 5 D  
5 → A B C

S → 3 3 5 D [la règle 5 D existe]  
3 → 5 D  
5 → A B C

S → 3 3 3  
3 → 5 D  
5 → A B C [la règle 5 n’est utilisée qu’une seule fois

S → 3 3 3  
3 → A B C D

On constate que Sequitur a bien réussi à réutiliser une règle possédant plus de deux éléments, et ce, grâce à la fois à la création de nouvelles règles de deux éléments et aux simplifications.

Afin d’éviter les règles en multiples exemplaires, il est donc important de vérifier si la bigramme à la fin de S n’est pas non plus présent dans une des règles (en doublon).

De plus, il est impossible d’obtenir des doublons de bigramme, car, que ce soit dans « S » ou dans une règle, si le bigramme existe déjà alors une règle est obligatoirement créée.

Sequitur est donc un algorithme qui fonctionne correctement dans tous les cas et la compression est très efficace.

## DAG

Le DAG est une représentation de la grammaire de Sequitur sous forme d’arbre de profondeur 2.

La racine contient tous les éléments de « S », la couche du dessous contient toutes les règles de production, et les feuilles sont les autres éléments (x, r, et les méthodes). Chaque élément de la racine est, soit rattaché à la couche du dessous s’il s’agit d’une règle, soit rattaché à une feuille. Tous les éléments des règles sont aussi rattachés de la même manière.

Une fois de DAG créé, si une méthode est modifiée, il est possible de déterminer les impacts.  
Pour cela, l’algorithme commence sur la feuille de la méthode modifiée et parcourt le DAG en avançant tant que l’élément « x » n’est pas présent. En procédant de cette manière, PathImpact détermine toutes les méthodes appelées après la méthode modifiée, et donc, susceptibles d’être affectées par le changement.

# Implémentation

## Structures principales

### Stacktrace

La stacktrace est représentée sous la forme d’une liste chaînée d’éléments.

Les classes et interfaces utilisées pour représenter une stacktrace sont les suivantes :

* **ElementItf** : interface représentant tous les éléments d’une stacktrace.   
  Seules les méthodes getNom() et print() sont présentes dans cette interface.
* **AbstractElement** : Classe abstraite implémentant ElementItf et ne possédant uniquement que le nom.
* **Evenement**: Type énuméré implémentant ElementItf. Les seules valeurs possibles sont « RETURN » dont le nom est « r » ainsi que « END\_OF\_PROGRAM » dont le nom est « x ».
* **Methode**: Classe héritant de AbstractElement.

### Grammaire

Afin d’implémenter Sequitur, une classe Grammaire a été mise en place.

Il est ainsi possible :

* De créer une grammaire
* D’ajouter un élément à « S »
* D’appliquer une règle à « S » ou à la grammaire entière.
* De désappliquer une règle à « S » ou à la grammaire entière.
* De récupérer toutes les règles de la grammaire
* De demander à la grammaire de simplifier toutes les règles.
* De savoir s’il existe une règle donnée (en lui passant une liste d’éléments)
* De demander à la grammaire de s’afficher (via une méthode print)
* De demander à la grammaire de créer une règle
* De demander à la grammaire de supprimer une règle (la règle sera alors automatiquement désappliquée sur toute la grammaire).
* De récupérer tous les éléments de « S » ou d’une règle.

Une classe Règle, permettant de représenter une règle a été créée et celle-ci hérite de la classe AbstractElement. Il a été choisi lors de l’implémentation que celle-ci soit une classe interne à Grammaire afin qu’aucune règle ne puisse, entre autres, être créée en dehors d’une grammaire. De plus, le fait que la classe Règle soit interne permet de ne rendre visibles certaines méthodes que pour la grammaire (exemple : le constructeur). De plus, il est plus juste de considérer le fait qu’il ne peut pas exister de règle sans grammaire. L’élément « S » (axiome) est en fait, représenté en tant que règle. Une fois l’instance de la règle obtenue par la grammaire, il est possible d’accéder aux éléments de celle-ci. Cependant, afin que les utilisateurs ne puissent pas modifier les éléments d’une règle sans passer par la grammaire, ou encore, supprimer une règle de la grammaire en récupérant la liste de toutes les règles sans que la grammaire en soit informée (et donc bypasser le système), toutes les listes sont retournées via une vue non modifiable (il existe des méthodes dans la classe Collections en Java qui permettent de retourner une vue non modifiable d’une liste, d’une map… etc.)

## Détermination des Stacktraces

Afin de récupérer les stacktraces, il est extrêmement complexe voire impossible de tester dans un temps raisonnable toutes les combinaisons de données possibles en paramètres et de déterminer toutes les stacktraces possibles du programme.

Une solution consiste à faire un parcours en profondeur et, une fois arrivée sur une feuille, de considérer le programme comme étant terminé. Il ne faut donc pas oublier de générer les éléments « x » correspondant ainsi l’élément « r » à la fin.

Ainsi, en reconsidérant la classe Test vue précédemment (page 7), la stacktrace sera :

« main m r r x main m2 m3 r r r x main m2 m4 r r r x »

au lieu de

« main, m, r, r, x, main, m2, m3, r, m4, r, r, r, x »

Pour générer correctement ces stacktraces et les concaténer, Spoon a été utilisé via un processor qui se déclenche sur chaque méthode (CtMethod). Si la fonction est une fonction main, alors elle est ajoutée à une liste dédiée aux fonctions mains. Par la suite, toutes les invocations présentes dans la méthode (tous les appels de méthode) sont enregistrées dans une Map qui, pour une méthode donnée, fournit une liste de méthode appelée.

Lorsque le processor a terminé, il ne doit y avoir qu’une seule et unique fonction main dans la liste des fonctions mains (sinon, une erreur survient). Il suffit ensuite de commencer de la fonction main et de faire un parcours en profondeur récursif.

Attention, deux cas particuliers sont à prévoir :

* Il faut ignorer les méthodes abstraites.
* Il faut gérer les appels récursifs dans le parcours en profondeur. Si l’élément, lors du parcours en profondeur, est déjà dans la stacktrace en cours de création, alors il doit être ajouté dans la stacktrace et cette dernière doit être formée (et donc, il faut considérer que cela forme une exécution complète). Il faut ensuite continuer avec les prochains éléments…

En considérant la classe ci-dessous, la stacktrace est :

« main, a, a, r, r, r, x, main, a, c, r, r, r, x, main, b, b, r, r, r, x »

public class Test {

public static void main(String args[]) {

a();

b();

}

public static void a() {

a();

c();

}

public static void b() {

b();

}

public static void c() {

…

}

}

## Sequitur

Une fois la grammaire implémentée, il a été possible d’implémenter Sequitur. L’algorithme de Sequitur qui a été implémenté est un algorithme naïf dans lequel il est impossible de savoir si un bigramme a déjà été rencontré.

Par conséquent, lorsque la règle est appliquée, un entier correspondant au nombre de fois où la règle a été appliquée est remonté. Si ce nombre est inférieur à 2, la simplification des règles va supprimer (et donc désappliquer) automatiquement cette règle. Si ce nombre est égal à 2 (ou supérieur), alors une nouvelle tentative d’application de la règle suivante (2 derniers éléments de « S ») peut avoir lieu.

L’algorithme de Sequitur implémenté est donc la même version mais en plus naïve de l’algorithme qui a été présenté précédemment.

# Tests unitaires JUnit

Afin d’éviter toute régression future, les tests unitaires JUnit sont fondamentaux.  
Des tests unitaires JUnit ont été implémentés sur les trois parties principales du projet, c’est-à-dire :

* Le processor Spoon permettant de générer les stacktraces
* La classe Grammaire
* La classe Sequitur

Les tests unitaires implémentés couvrent la quasi-totalité de PathImpact (seules les méthodes trop triviales telles que l’ajout d’un élément dans « S », n’ont pas été testées). Toutes les méthodes sensibles ont été testées.

## Tests sur les stacktraces

La classe de tests permettant de tester la génération des stacktraces possède quatre tests.

Lorsqu’aucune, ou plus d’une fonction main est détectée, PathImpact lance un System.exit(0) et génère un message d’erreur dans le canal des erreurs. Il était important de pouvoir tester l’appel à la méthode exit(0), ainsi que l’apparition du message dans le canal d’erreurs.

Pour cela, une librairie complémentaire à JUnit a été mise en place sur le projet permettant de faire des tests via des règles systèmes (la librairie s’appelle System Rules).

Les tests de la génération des stacktraces s’exécutent sur des projets qui ne contiennent qu’une ou deux classes dont les méthodes sont vides (hormis les appels).

Le premier test s’exécute sur un projet ne disposant pas de fonction main, le second s’exécute sur un projet disposant deux fonctions mains, le troisième s’exécute sur un projet fonctionnel et vérifie la stacktrace généré, et le dernier s’exécute sur un projet fonctionnel comportant de la récursivité.

## Tests sur la grammaire

Des tests unitaires ont aussi été mis en place sur la classe de Grammaire.  
Ils consistent principalement à tester :

* L’ajout d’une règle
* La suppression d’une règle
* L’application d’une règle sur « S » et le nombre de fois où elle est appliquée
* La désapplication d’une règle sur « S » et le nombre de fois où elle est désappliquée.
* La simplification des règles

## Tests sur Sequitur

Afin d’exécuter des tests unitaires sur l’algorithme de Sequitur, les exemples présents sur les sources [1], [2] et [3] ont été implémentés.

Seuls le test unitaire sur la source [1] est différent. La seule différence est que, par rapport au document, la règle qui produit « C E r » existe mais celle-ci n’est pas dans le document. Cependant, d’après l’implémentation en ligne source [4], cette règle apparaît bien. De plus, « C E r » est un trigramme présent 2 fois, cela déroge donc une des deux propriétés de Sequitur.

# Évaluation

La phase d’évaluation s’est effectuée en deux temps :

* Avant d’exécuter la génération des stacktraces ainsi que l’exécution de Sequitur sur un gros projet, PathImpact a d’abord été lancé sur quelques exemples dont certains ont été, par la suite, implémentés dans les tests unitaires.
* Une fois la première partie validée, une évaluation sur le projet JSoup a été effectuée.

## Via des exemples

### Génération des stacktraces

1er exemple :

package pathimpact ;

public class Test {

public static void main(String args[]) {

m();

m2();

m5();

}

public static void m() {

m3();

}

public static void m2() {

m4();

}

public static void m3() {

}

public static void m4() {

}

public static void m5() {

}

}

**Résultat :** pathimpact.Test#main(java.lang.String[]) pathimpact.Test#m() pathimpact.Test#m3() r r r x pathimpact.Test#main(java.lang.String[]) pathimpact.Test#m2() pathimpact.Test#m4() r r r x pathimpact.Test#main(java.lang.String[]) pathimpact.Test#m5() r r x

2ème exemple :

package pathimpact ;

public class Test {

public static void main(String args[]) {

m();

m5();

}

public static void m() {

m2();

}

public static void m2() {

m3();

}

public static void m3() {

m();

m4() ;

}

public static void m4() {

}

public static void m5() {

m4();

m5();

}

}

**Résultat :** pathimpact.Test#main(java.lang.String[]) pathimpact.Test#m() pathimpact.Test#m2() pathimpact.Test#m3() pathimpact.Test#m() r r r r r x pathimpact.Test#main(java.lang.String[]) pathimpact.Test#m() pathimpact.Test#m2() pathimpact.Test#m3() pathimpact.Test#m4() r r r r r x pathimpact.Test#main(java.lang.String[]) pathimpact.Test#m5() pathimpact.Test#m4() r r r x pathimpact.Test#main(java.lang.String[]) pathimpact.Test#m5() pathimpact.Test#m5() r r r x

### Sequitur

#### Exemple source [1] :

« MBGrGrrACErrrxMBCrGrrxMACErDrrrxMBCErFrDrrCErFrDrrrx »

Résultat attendu :

S → 2 1 3 6 7 x 2 C r 3 8 6 9 r 8 B 14 14 r x  
1 → G r  
2 → M B  
3 → 1 r  
6 → A C E r  
7 → r r  
8 → x M  
9 → D 7  
14 → C E r F r 9

Résultat obtenu :

S → 15 4 21 30 34 x 15 C r 21 38 30 50 r 38 B 62 62 r x

4 → G r

15 → M B

21 → 4 r

30 → A 44

34 → r r

38 → x M

44 → C E r

50 → D 34

62 → 44 F r 50

La grammaire obtenu est équivalente, seule la règle qui produit « C E r » est supplémentaire mais le résultat est cohérent car le trigramme est en double. De plus, en testant cet exemple sur la source [4], le résultat obtenu est :

0 → 1 2 3 4 5 x 1 C r 3 6 4 7 r 6 B 8 8 r x   
1 → M B  
2 → G r  
3 → 2 r  
4 → A 9  
5 → r r  
6 → x M  
7 → D 5  
8 → 9 F r 7  
9 → C E r

#### Exemple source [2] :

« bbebeebebebbebee »

Résultat attendu :

S → D B D  
A → b e  
B → A A  
D → b B e

Résultat obtenu :

S → 17 9 17  
3 → b e

9 → 3 3

17 → b 9 e

La grammaire est équivalente.

#### Exemple source [3]

« M B r A C D r E r r r r x M B G r r r x M B C F r r r r x »

Résultat attendu :

S → 2 r A C D r E 1 1 3 G 4 3 C F 4 r x  
1 → r r  
2 → M B  
3 → x 2  
4 → 1 r

Résultat obtenu :

S → 14 r A C D r E 10 10 22 G 28 22 C F 28 r x  
10 → r r  
14 → M B  
22 → x 14  
28 → 10 r

La grammaire est équivalente.

## Sur JSoup

Sur le projet JSoup, deux fonctions mains sont présentes. Afin de pouvoir tester PathImpact sur Jsoup, il faut par conséquent commenter une des deux fonctions mains :

* org.jsoup.examples.HtmlToPlainText
* org.jsoup.examples.ListLinks

### Fonction main de la classe HtmlToPlainText

La stacktrace, ou plutôt la concaténation de plusieurs stacktraces, obtenue contient 1498 éléments et la réponse est instantanée.

La grammaire obtenue est la suivante :

S => org.jsoup.examples.ListLinks#main(java.lang.String[]) org.jsoup.helper.Validate#isTrue(boolean, java.lang.String) 11 506 org.jsoup.Connection#get() 11 org.jsoup.Jsoup#connect(java.lang.String) org.jsoup.helper.HttpConnection#connect(java.lang.String) org.jsoup.Connection#url(java.lang.String) 24 11 54 348 348 491 80 524 524 539 800 800 931 962 1666 1516 1381 506 1381 1516 506 506 1516 1666 1680 1675 1691 1685 r 1691 org.jsoup.nodes.Node#childNode(int) 1710 org.jsoup.nodes.Node#nextSibling() 1739 org.jsoup.nodes.Node#parentNode() 1739 org.jsoup.nodes.Node#nextSibling() 962 1767 org.jsoup.helper.Validate#notEmpty(java.lang.String) 1778 1767 org.jsoup.nodes.Attribute#getValue() 1778 1794 1822 1807 1822 1844 org.jsoup.helper.StringUtil#appendNormalisedWhitespace(java.lang.StringBuilder, java.lang.String, boolean) org.jsoup.helper.StringUtil#isWhitespace(int) 1844 org.jsoup.nodes.TextNode#lastCharIsWhitespace(java.lang.StringBuilder) 1862 org.jsoup.nodes.Element#isBlock() org.jsoup.parser.Tag#isBlock() 1862 org.jsoup.parser.Tag#getName() 530 org.jsoup.nodes.Element#text() org.jsoup.nodes.TextNode#lastCharIsWhitespace(java.lang.StringBuilder) 59 x

R = {

11 => 24 45

24 => r r

45 => x org.jsoup.examples.ListLinks#main(java.lang.String[])

54 => org.jsoup.nodes.Element#select(java.lang.String) org.jsoup.select.Selector#select(java.lang.String, org.jsoup.nodes.Element) org.jsoup.select.Selector#select() org.jsoup.select.Collector#collect(org.jsoup.select.Evaluator, org.jsoup.nodes.Element) org.jsoup.select.NodeTraversor#traverse(org.jsoup.nodes.Node)

59 => 24 r

74 => 45 54

80 => 59 r

94 => 59 74

113 => 80 94

169 => 113 org.jsoup.select.NodeVisitor#tail(org.jsoup.nodes.Node, int) 113

348 => 491 113

491 => 1675 94 1685 80 74 org.jsoup.nodes.Node#childNode(int) 113 org.jsoup.nodes.Node#nextSibling() 169 org.jsoup.nodes.Node#parentNode() 169 org.jsoup.nodes.Node#nextSibling()

506 => org.jsoup.examples.ListLinks#print(java.lang.String, java.lang.Object[]) 11

524 => 530 1087

530 => 59 45

539 => 530 org.jsoup.nodes.Node#attr(java.lang.String)

563 => 572 966

572 => 80 595

584 => 572 org.jsoup.nodes.Node#absUrl(java.lang.String)

595 => 45 org.jsoup.nodes.Node#attr(java.lang.String)

612 => 640 org.jsoup.nodes.Node#hasAttr(java.lang.String)

628 => 612 org.jsoup.nodes.Attributes#hasKeyIgnoreCase(java.lang.String)

640 => 1757 595 org.jsoup.nodes.Node#absUrl(java.lang.String)

800 => 931 572

931 => 955 563 563 584 org.jsoup.helper.Validate#notEmpty(java.lang.String) 584 1072

955 => org.jsoup.helper.Validate#notNull(java.lang.Object) 539 org.jsoup.nodes.Attributes#getIgnoreCase(java.lang.String) org.jsoup.helper.Validate#notEmpty(java.lang.String)

962 => 80 45

966 => org.jsoup.nodes.Attributes#getIgnoreCase(java.lang.String) org.jsoup.nodes.Attribute#getValue()

977 => 985 966

985 => 962 org.jsoup.nodes.Node#attr(java.lang.String)

996 => 985 org.jsoup.nodes.Node#absUrl(java.lang.String)

1072 => org.jsoup.nodes.Node#hasAttr(java.lang.String) org.jsoup.helper.Validate#notNull(java.lang.Object) 628 612 org.jsoup.nodes.Node#absUrl(java.lang.String) 628 640 org.jsoup.helper.StringUtil#resolve(java.lang.String, java.lang.String) org.jsoup.helper.StringUtil#resolve(java.net.URL, java.lang.String) 640 org.jsoup.nodes.Node#attr(java.lang.String)

1087 => 506 org.jsoup.nodes.Element#tagName() org.jsoup.parser.Tag#getName()

1227 => 955 977 977 996 org.jsoup.helper.Validate#notEmpty(java.lang.String) 996 1072 962

1381 => 1087 539 1227

1516 => org.jsoup.nodes.Node#attr(java.lang.String) 1227

1666 => org.jsoup.examples.ListLinks#trim(java.lang.String, int) 11

1675 => org.jsoup.select.NodeVisitor#head(org.jsoup.nodes.Node, int) 24 24

1680 => org.jsoup.nodes.Element#text() org.jsoup.select.NodeTraversor#traverse(org.jsoup.nodes.Node)

1685 => org.jsoup.nodes.Node#childNodeSize() 59

1691 => 45 1680

1710 => 962 1680

1739 => 1710 org.jsoup.select.NodeVisitor#tail(org.jsoup.nodes.Node, int) 1710

1757 => 80 r

1767 => 1781 org.jsoup.nodes.TextNode#getWholeText() org.jsoup.nodes.Attributes#get(java.lang.String)

1778 => 1757 r 45

1781 => org.jsoup.nodes.Element#text() org.jsoup.nodes.Element#appendNormalisedText(java.lang.StringBuilder, org.jsoup.nodes.TextNode)

1794 => 1781 org.jsoup.nodes.Element#preserveWhitespace(org.jsoup.nodes.Node)

1807 => 1830 1794

1822 => org.jsoup.parser.Tag#preserveWhitespace() 1807 org.jsoup.nodes.Element#parent()

1830 => 1757 45

1844 => 1830 1781

1862 => 962 org.jsoup.nodes.Element#text()

}

Résultats :

* La stacktrace est correcte (vérification manuelle)
* La stacktrace a été énormément compressée
* Toutes les règles sont bien utilisées au moins 2 fois (vérification manuelle)
* On retrouve bien la stacktrace d’origine en partant de la grammaire (testé en demandant à la grammaire de supprimer toutes les règles et en comparant « S » avec la stacktrace d’origine)

### Fonction main HtmlToPlainText

La stacktrace obtenue est de 307 éléments. La grammaire générée est la suivante :

S => org.jsoup.examples.HtmlToPlainText#main(java.lang.String[]) org.jsoup.helper.Validate#isTrue(boolean, java.lang.String) 11 org.jsoup.Connection#get() 11 org.jsoup.Connection#timeout(int) 11 org.jsoup.Connection#userAgent(java.lang.String) 11 org.jsoup.Jsoup#connect(java.lang.String) org.jsoup.helper.HttpConnection#connect(java.lang.String) org.jsoup.Connection#url(java.lang.String) 31 11 61 195 101 206 87 81 org.jsoup.nodes.Node#childNode(int) 120 org.jsoup.nodes.Node#nextSibling() 176 org.jsoup.nodes.Node#parentNode() 176 228 372 372 66 x

R = {

11 => 31 52

31 => r r

52 => x org.jsoup.examples.HtmlToPlainText#main(java.lang.String[])

61 => org.jsoup.nodes.Element#select(java.lang.String) org.jsoup.select.Selector#select(java.lang.String, org.jsoup.nodes.Element) org.jsoup.select.Selector#select() org.jsoup.select.Collector#collect(org.jsoup.select.Evaluator, org.jsoup.nodes.Element) org.jsoup.select.NodeTraversor#traverse(org.jsoup.nodes.Node)

66 => 31 r

81 => 52 61

87 => 66 r

101 => 66 81

120 => 87 101

176 => 120 org.jsoup.select.NodeVisitor#tail(org.jsoup.nodes.Node, int) 120

195 => org.jsoup.select.NodeVisitor#head(org.jsoup.nodes.Node, int) 31 31

201 => 274 org.jsoup.select.NodeTraversor#traverse(org.jsoup.nodes.Node)

206 => org.jsoup.nodes.Node#childNodeSize() 66

228 => org.jsoup.nodes.Node#nextSibling() 87

244 => 87 201

265 => org.jsoup.select.NodeVisitor#tail(org.jsoup.nodes.Node, int) 244

274 => 52 org.jsoup.examples.HtmlToPlainText#getPlainText(org.jsoup.nodes.Element)

372 => 66 201 195 201 206 r 201 org.jsoup.nodes.Node#childNode(int) 244 228 201 265 org.jsoup.nodes.Node#parentNode() 244 265 228 274 org.jsoup.examples.HtmlToPlainText$FormattingVisitor#toString()

}

Résultats :

* La stacktrace est correcte.
* Aucun doublon de digramme.
* Toutes les règles sont au moins utilisées 2 fois.
* La stacktrace est bien compressée.
* La grammaire d’origine est bien récupérable à partir de la grammaire.

# Critiques et améliorations

## Critiques

PathImpact ne fonctionne pas sur des projets qui ne possèdent pas de fonction main, ou qui en possèdent plusieurs. Même si on peut contourner le problème :

* Créer une fonction main fictive s’il n’en existe pas.
* Commenter certaines fonctions mains ou fusionner les fonctions main s’il en existe plusieurs.

L’algorithme de Sequitur est très consommateur et la stacktrace peut devenir rapidement très longue, ce qui, pour des projets plus grands que Jsoup pourrait poser des problèmes des performances.

## Améliorations

* Améliorer les performances de Sequitur.
* Améliorer la stacktrace générée pour conserver les mêmes informations mais diminuer sa taille.
* Implémenter la dernière partie consistant à créer l’arbre via la grammaire qui permettra de déterminer les impacts.

# Conclusion

Au fur et à mesure que les applications évoluent, certaines fonctionnalités peuvent être amenées à être modifiées ou supprimées, que ce soit pour une non-utilisation, simplification, évolution etc.

Cependant, des impacts dont leur ampleur est bien souvent difficile à déterminer peuvent survenir. Effectuer un chiffrage avant d’effectuer les développements pour estimer le coût, ou tout simplement s’y retrouver dans les multiples classes impactées lors des développements peut alors devenir un véritable problème.

De multiples programmes permettent d’analyser les impacts si une méthode donnée est modifiée, et PathImpact en fait partie.

PathImpact s’exécute en trois parties, plus précisément :

* Une génération de stacktraces concaténées.
* Une compression des stacktraces via Sequitur (compresse en créant des règles de grammaire qui permettent d’éliminer les doublons de bigramme)
* Une construction d’une structure d’arbre des stacktraces qui permet de déterminer les impacts.

Cet algorithme est très précis dans l’analyse d’impacts mais est l’un des analyseurs les plus consommateurs de ressources, en termes de mémoire, calculs et temps d’exécution.

Les deux premières parties de PathImpact ont été implémentées, testées et validées sur des petits exemples, ainsi que sur un projet de taille réel (JSoup).

Les prochaines étapes consisteront à implémenter la dernière partie de PathImpact, optimiser les traitements, et analyser la cohérence des impacts sur un projet de taille réelle.

# Sources

[1] An Empirical Comparison of Dynamic Impact Analysis Algorithms <http://www.cc.gatech.edu/~orso/papers/orso.term.harrold.ICSE04.pdf>

[2] CSEP 590 Data Compression, Autumn 2007 – University of Washington  
<https://courses.cs.washington.edu/courses/csep590a/07au/lectures/lecture05small.pdf>

[3] Incremental Dynamic Impact Analysis for Evolving Software Systems  
<https://cse.unl.edu/~grother/papers/issre03.pdf>

[4] Sequitur – University of Waikako  
<http://www.sequitur.info/>