Высокоуровневые представления изменений в коде на основе AST не зависящие от языка

Дмитрий Абрамов

Научный руководитель: Тимофей Брыксин

ВШЭ, Санкт-Петербург

11 Февраля 2020

Введение в область

- Код в процессе разработки претерпевает изменения
- Изменения нужно представлять в каком-то виде
- Представления изменений используемые в системах контроля версий требуют быстродействия, легковесности и универсальности
- Такие представления отделены от структуры кода
- Для исследования эволюции ПО и задач машинного обучения для программной инженерии (ML4SE) хочется иметь представления изменений, которые отражают структуру кода и лучше демонстрируют намерения разработчика

Построчное сравнение

Редакционный сценарий — набор удаленных и добавленных строк.

- $+\,$ Производительный: алгоритм Мейерса $\mathcal{O}(\textit{nd})$ с использованием линейной памяти [Myers, 1986]
- + Универсальный, широко используется во многих приложениях: системы контроля версий, Unix diff и т. д.
- Строки не соответствуют сложной структуре кода, грубое представление
- Далеко от реальных изменений произведенных разработчиком

```
execute(taskDecorator(decorate, command));

int decorated = taskDecorator(decorate, command);

if (decorated != command) {
    decoratedTaskMap(put, decorated, command);
}

execute(decorated);
```

Абстрактные Синтаксические Деревья (AST)

```
if (i == 0) {
    return "foo";
                             if
                                                   return
                                                         'bar'
if (i == 0) {
                                 return
    return "bar";
} else if (i == 1) {
                                      'foo'
    return "foo";
                                                       return
```

Сравнение AST - подходы

Соответствие (Matching)

множество $\mathcal M$ пар $m\in$ «вершины AST до» imes «вершины AST после», которые соответствуют одному и тому же элементу программы

Минимальный согласованный редакционный сценарий относительно соответствия ${\mathcal M}$

— кратчайший редакционный сценарий, который не содержит действий «удалить, добавить» с вершинами, входящими в соответствие \mathcal{M} .

Алгоритм Chawathe [Chawathe et al., 1996].

- Найти соответствие ${\mathcal M}$ общих вершин в обоих деревьях
- ullet Построить редакционный сценарий для соответствия ${\mathcal M}$
- Вся сложность кроется в первом шаге

Сравнение AST — Соответствие

Одинаковым цветом обозначены пары вершин из соответствия.

```
if (i == 0) {
    return "foo";
                                                 return
if (i == 0) {
                                return
    return "bar";
                                     'foo'
} else if (i == 1) {
    return "foo";
                                                     return
```

Сравнение AST - Подходы - GumTree

GumTree — инструмент для построения редакционных сценариев, состоящих из действий «удалить, добавить, изменить, переместить» [Falleri et al., 2014].

- Свой алгоритм матчинга два обхода дерева
- Набор эвристик, метрики близости поддеревьев
- Текущий state-of-the-art в сравнении AST это небольшие улучшения GumTree:
 - Удаление поддеревьев которых не коснулись изменения [Yang and Whitehead, 2019]
 - Добавление действия Сору-Paste в редакционный сценарий [Higo et al., 2017]
- Не зависит от языка программирования

Сравнение AST

Редакционный сценарий — набор действий с вершинами синтаксического дерева.

- Изменения полностью отражают иерархическую структуру кода
- Генерация оптимальных редакционных сценариев сложно:
 - С действиями «удалить, добавить, изменить» $\mathcal{O}(\mathsf{n}^3)$ [Pawlik and Augsten, 2011]
 - Добавление действия «переместить» делает задачу NP-трудной [Bille, 2005]
- Изменения слишком низкоуровневые, чтобы отражать реальные намерения программиста и разумные манипуляции кодом

Другие подходы — Выделение рефакторингов

Рефакторинг

типичное изменение кода не меняющее результата его исполнения, имеющее описанное название и структуру.

Текущий state-of-the-art — **Refactoring Miner** — инструмент для выделения рефакторингов из истории git репозитория, точность более 90% Tsantalis et al. [2018].

- Рефакторинг сложное изменение совершаемое разработчиком намеренно
- Рефакторинги это очень малая часть всех изменений, которые происходят с кодом

Другие подходы

Глубокое обучение

- Обучение векторных представлений (embedding)
- + Гибкий метод
- Отсутствие интерпретируемости
- Большая ошибка

Суммирование изменений

[Liu et al., 2019; Hu et al., 2018; Shido et al., 2019]

- Представление изменений в виде описания на естественном языке
- + Помогает понимать изменения человеку, полезно для code-review
- Слишком высокий уровень абстракции, теряется много информации; возможны ошибки

Другие подходы — Высокоуровневые изменения

- Change Distiller инструмент выделяющий 50 типов Java-специфичных изменений из разницы между AST. [Fluri et al., 2007]
- CLDiff используется похожий подход для получения высокоуровневых изменений в Java коде, чтобы затем искать описанные авторами взаимосвязи между изменениями. [Huang et al., 2018]
- + Высокоуровневые изменения содержащие информацию о структуре и в то же время отражают изменения на уровне близком к тому, на котором оперируют разработчики пишущие код
- Типы изменений сконструированы вручную специально для языка Java

Цель и задачи

Цель

Разработать не зависящий от языка программирования инструмент для представления изменений в программном коде отражающих его структуру на более высоком уровне абстракции, чем действия с отдельными вершинами AST.

Задачи:

- Разработать не зависящий от языка алгоритм построения высокоуровневых редакционных сценариев
- Создать расширяемый инструмент для получения diff-а на основе GumTree и нового алгоритма
- Оценить разработанный подход на датасете изменений языка Java и Python и сравнить с существующими Java-специфичными подходами
- Проверить разработанный подход, применив его к задачам ML4SE

Высокоуровневое представление изменений кода

Требуемые характеристики:

- Высокоуровневое представление без потери полной информации о структуре
- Возможность выразить любое изменение
- Минимиум зависимости от языка

Решение

- Используем низкоуровневые редакционные сценарии содержащие действия над вершинами AST.
- Затем объединим эти действия в группы

Зависимость от языка І

- Совсем отказаться от информации о языке программирования сложно
- Можно взять только то, что важно
- Важна роль вершины в AST

```
1     if (!cached.contains(x)) {
2         int value = foo(x);
3         cached.put(x, value);
4     }
```

Зависимость от языка II

- Синтаксические категории делятся на:
 - операции (statements)
 - выражения (expressions)
- Операции в свою очередь делим на:
 - атомарные (нет потомков-операций в AST)
 - вложенные (есть потомки-операции в AST)
- Опираясь на эти параметры, будем объединять действия из низкоуровневого редакционного сценария

Алгоритм получения высокоуровневых изменений

- Алгоритм в качестве входных данных использует:
 - AST версии «до» и версии «после»
 - Соответствие (Matching) вершин AST двух версий
 - Редакционный сценарий, состоящий из 4 типов действий:
 - удалить (del)
 - добавить (add)
 - изменить (upd)
 - переместить (mov)
 - Действие имеет вид: имя(Вершина, Новый Родитель, Позиция)
 - Например, действие add(n1, n9, 3) добавляет вершину n1 третьим потомком к вершине n9
- Алгоритм, Шаг 1: перемещение вершины само по себе высокоуровневое действие
 - Для каждого действия mov(X, Y, i) добавляем высокоуровневое действие moveNodeX(X, Y, i)

Алгоритм — Пример

Рассмотрим алгоритм на примере изменения из коммита 3c1adf7 из репозиория spring-framework.

```
public void execute(Runnable command) {
    super.execute(taskDecorator.decorate(command));
   Runnable decorated = taskDecorator.decorate(command);
   if (decorated != command) {
        decoratedTaskMap.put(decorated, command);
    super.execute(decorated);
```

Шаг 1 — Пример

```
|-Block (n<sub>1</sub>)
|-ExpressionStatement (n<sub>2</sub>)
|-SuperMethodInvocation (n<sub>3</sub>)
|-SimpleName:execute (n<sub>4</sub>)
|-MethodInvocation (n<sub>5</sub>)
|-SimpleName:taskDecorator (n<sub>6</sub>)
|-SimpleName:decorate (n<sub>7</sub>)
|-SimpleName:command (n<sub>8</sub>)
```

```
add(n10,n1,1)
                       add(n21,n20,1)
add(n19,n1,2)
                       add(n22,n20,2)
add (n11, n10, 1)
                       add (n24, n23, 1)
add (n13, n10, 2)
                       add(n33,n3,2)
add (n20, n19, 1)
                       add (n25, n24, 1)
                       add (n26, n25, 1)
add (n23, n19, 2)
add (n12, n11, 1)
                       add (n27, n25, 2)
add (n14, n13,1)
                       add (n28, n25, 3)
mov(n5,n13,2)
                       add(n29, n25,4)
```

```
-Block (n<sub>a</sub>)
   -VariableDeclarationStatement (n<sub>10</sub>)
     |-SimpleType:Runnable (n,,)
       |-SimpleName:Runnable (n<sub>12</sub>)
    |-VariableDeclarationFragment (n<sub>13</sub>)
         -SimpleName:decorated (n<sub>14</sub>)
       I-MethodInvocation (n<sub>15</sub>)
          |-SimpleName:taskDecorator (n<sub>16</sub>)
          |-SimpleName:decorate (n<sub>17</sub>)
           |-SimpleName:command (n<sub>18</sub>)
   -IfStatement (n.a)
     |-InfixExpression:!= (n<sub>20</sub>)
        -SimpleName: decorated (n<sub>21</sub>)
        |-SimpleName:command (n<sub>22</sub>)
    |-Block (n<sub>23</sub>)
       |-ExpressionStatement (n<sub>24</sub>)
          I-MethodInvocation (no.)
              |-SimpleName:decTaskMap (n<sub>26</sub>)
              I-SimpleName: put (n<sub>27</sub>)
              -SimpleName:decorated (n<sub>28</sub>)
              I-SimpleName:command (n<sub>20</sub>)
  |-ExpressionStatement (n<sub>30</sub>)
   |-SuperMethodInvocation (n<sub>21</sub>)
       -SimpleName: execute (n<sub>32</sub>)
       -SimpleName: decorated (n<sub>22</sub>)
```

Шаг 2

- Цель второго шага сгруппировать действия удаления и добавления вершин, относящиеся к операциям
- Действие удаления вершины аналогично действию добавления в обратном изменении: алгоритмы для обработки добавлений и удалений симметричны.
- Для каждого действия A, добавляющего вершину N рассмотрим потомков N
- Каждая вершина-потомок х может быть двух типов:
 - Основная для вложенных операций это сама x, её потомки-выражения на глубине 1, потомки-блоки; для атомарных операций – это сама x вместе с потомками
 - Составляющая есть только у вложенных операций, это все потомки-операции ${\bf x}$ на глубине 1 и потомки-блоки на глубине 2

Шаг 2 — Алгоритм

ACTIONS — множество действий. Для каждого действия $A \in$ ACTIONS, A = AddNode N:

```
1 BASE = {}; COMP = {}
for statement node x in N descendants:
      A = x action
      if A is base action:
         add A to BASE
else:
           add A to COMP
7
8
  if \exists A \in BASE and A. node is in some matching M:
       isPartial = true
10
  else:
11
       if \not\exists A \in COMP and A.node is in some matching M:
12
           remove COMP from ACTIONS
13
   remove BASE from ACTIONS
14
   return HighLevelAdd(N, isPartial)
15
```

Шаг 2 — Пример I

```
\label{eq:continuous_series} \begin{split} |\text{-Block } (n_1) \\ |\text{-ExpressionStatement } (n_2) \\ |\text{-SuperMethodInvocation } (n_3) \\ |\text{-SimpleName:execute } (n_4) \\ |\text{-MethodInvocation } (n_5) \\ |\text{-SimpleName:taskDecorator } (n_6) \\ |\text{-SimpleName:decorate } (n_7) \\ |\text{-SimpleName:command } (n_8) \end{split}
```

```
add(n10,n1,1)
                        add(n21,n20,1)
add(n19,n1,2)
                        add(n22,n20,2)
add(n11,n10,1)
                        add (n24, n23, 1)
add(n13,n10,2)
                        add(n33,n3,2)
add(n20,n19,1)
                        add (n25, n24, 1)
                        add (n26, n25, 1)
add(n23.n19.2)
add(n12,n11,1)
                        add (n27, n25, 2)
add(n14,n13,1)
                        add (n28, n25, 3)
mov(n5,n13,2)
                        add(n29, n25,4)
```

```
addVarDeclPARTIAL(n10,n1,1)
```

moveMethodInvocation(n5,n13,2)

```
-Block (n<sub>o</sub>)
  -VariableDeclarationStatement (n<sub>10</sub>)
    |-SimpleType:Runnable (n,,)
       |-SimpleName:Runnable (n<sub>12</sub>)
    |-VariableDeclarationFragment (n<sub>13</sub>)
        -SimpleName:decorated (n<sub>14</sub>)
       |-MethodInvocation (n<sub>15</sub>)
          |-SimpleName:taskDecorator (n<sub>16</sub>)
          |-SimpleName:decorate (n<sub>17</sub>)
           -SimpleName:command (n<sub>18</sub>)
   -IfStatement (n.a)
    |-InfixExpression:!= (n<sub>20</sub>)
        -SimpleName: decorated (n<sub>21</sub>)
       |-SimpleName:command (n<sub>22</sub>)
    |-Block (n<sub>23</sub>)
       |-ExpressionStatement (n<sub>24</sub>)
          I-MethodInvocation (no.)
             |-SimpleName:decTaskMap (n<sub>26</sub>)
             I-SimpleName: put (n<sub>27</sub>)
              -SimpleName: decorated (n<sub>28</sub>)
             I-SimpleName:command (n<sub>20</sub>)
 |-ExpressionStatement (n<sub>30</sub>)
   |-SuperMethodInvocation (n<sub>21</sub>)
       -SimpleName: execute (n<sub>32</sub>)
       -SimpleName: decorated (n<sub>22</sub>)
```

Шаг 2 — Пример II

```
|-Block (n<sub>1</sub>)
|-ExpressionStatement (n<sub>2</sub>)
|-SuperMethodInvocation (n<sub>3</sub>)
|-SimpleName:execute (n<sub>4</sub>)
|-MethodInvocation (n<sub>5</sub>)
|-SimpleName:taskDecorator (n<sub>6</sub>)
|-SimpleName:decorate (n<sub>7</sub>)
|-SimpleName:command (n<sub>8</sub>)
```

```
add(n10,n1,1)
                         add(n21,n20,1)
add(n19,n1,2)
                         add(n22,n20,2)
add(n11.n10.1)
                         add(n24.n23.1)
add(n13,n10,2)
                         add(n33,n3,2)
add(n20,n19,1)
                         add(n25,n24,1)
add(n23.n19.2)
                         add(n26.n25.1)
add(n12,n11,1)
                         add(n27,n25,2)
add(n14.n13.1)
                         add(n28,n25,3)
mov(n5,n13,2)
                         add(n29,n25,4)
```

addVarDeclPARTIAL(n10,n1,1)
addIfStatement(n19,n1,2)

moveMethodInvocation(n5,n13,2)

```
-Block (n<sub>9</sub>)
   -VariableDeclarationStatement (n.a)
     -SimpleType:Runnable (n<sub>11</sub>)
       |-SimpleName:Runnable (n<sub>12</sub>)
    |-VariableDeclarationFragment (n<sub>13</sub>)
        -SimpleName:decorated (n<sub>14</sub>)
       |-MethodInvocation (n<sub>15</sub>)
          |-SimpleName:taskDecorator (n<sub>16</sub>)
          |-SimpleName:decorate (n<sub>17</sub>)
           -SimpleName:command (n<sub>18</sub>)
   -IfStatement (n.a)
    |-InfixExpression:!= (n<sub>20</sub>)
        -SimpleName:decorated (n21)
       |-SimpleName:command (n<sub>22</sub>)
    |-Block (n<sub>23</sub>)
       |-ExpressionStatement (n<sub>24</sub>)
          I-MethodInvocation (no.)
             |-SimpleName:decTaskMap (n<sub>26</sub>)
             I-SimpleName:put (n<sub>27</sub>)
              -SimpleName: decorated (n<sub>28</sub>)
             I-SimpleName:command (n<sub>20</sub>)
  -ExpressionStatement (n<sub>30</sub>)
   |-SuperMethodInvocation (n<sub>21</sub>)
       -SimpleName: execute (n<sub>32</sub>)
      -SimpleName: decorated (n<sub>22</sub>)
```

Шаг 3 — Алгоритм

- Остались только действия с выражениями и действия изменения вершины
- Для каждого действия A с вершиной n находим предка x, который является операцией
- Добавляем А в список L_x
- Для каждого x генерируем высокоуровневое действие Update x with L_x

Шаг 3 — Пример

```
|-Block (n<sub>1</sub>)
|-ExpressionStatement (n<sub>2</sub>)
|-SuperMethodInvocation (n<sub>3</sub>)
|-SimpleName:execute (n<sub>4</sub>)
|-MethodInvocation (n<sub>5</sub>)
|-SimpleName:taskDecorator (n<sub>6</sub>)
|-SimpleName:decorate (n<sub>7</sub>)
|-SimpleName:command (n<sub>8</sub>)
```

```
add(n10,n1,1)
                         add(n21,n20,1)
add(n19,n1,2)
                         add(n22,n20,2)
add(n11.n10.1)
                         add(n24.n23.1)
add(n13,n10,2)
                         add(n33,n3,2)
add(n20,n19,1)
                         add(n25,n24,1)
add(n23.n19.2)
                         add(n26.n25.1)
add(n12,n11,1)
                         add(n27,n25,2)
add(n14,n13,1)
                         add(n28,n25,3)
                         add(n29,n25,4)
mov(n5,n13,2)
```

addVarDeclPARTIAL(n10,n1,1) addIfStatement(n19,n1,2) updateExpressionStatement(n2) with addSimpleName(n33,n3,2) moveMethodInvocation(n5,n13,2)

```
-Block (n<sub>9</sub>)
  -VariableDeclarationStatement (n<sub>10</sub>)
     |-SimpleType:Runnable (n<sub>11</sub>)
       |-SimpleName:Runnable (n<sub>12</sub>)
    |-VariableDeclarationFragment (n<sub>13</sub>)
        -SimpleName: decorated (n.4)
       |-MethodInvocation (n<sub>15</sub>)
          |-SimpleName:taskDecorator (n<sub>16</sub>)
          |-SimpleName:decorate (n<sub>17</sub>)
           -SimpleName:command (n<sub>18</sub>)
   -IfStatement (n.a)
    |-InfixExpression:!= (n<sub>20</sub>)
        -SimpleName:decorated (n21)
       |-SimpleName:command (n<sub>22</sub>)
    I-Block (n<sub>aa</sub>)
       |-ExpressionStatement (n<sub>24</sub>)
          I-MethodInvocation (no.)
             |-SimpleName:decTaskMap (n<sub>26</sub>)
             I-SimpleName:put (n<sub>27</sub>)
              -SimpleName:decorated (n<sub>28</sub>)
             I-SimpleName:command (n<sub>20</sub>)
  -ExpressionStatement (n<sub>30</sub>)
   |-SuperMethodInvocation (n<sub>21</sub>)
       -SimpleName: execute (n<sub>32</sub>)
      -SimpleName: decorated (n<sub>22</sub>)
```

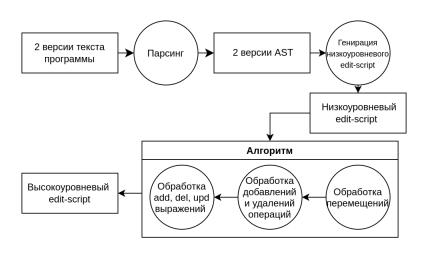
Алгоритм — вывод

- Полученный алгоритм генерирует редакционные сценарии, удволетворяющие требованиям корректности и сохранения информации о структуре
- Разделение синтаксических категорий по типам несложный процеесс, это единственная зависимость от языка
- Основная идея алгоритма получать достаточно высокоуровневые изменения, при этом разделяя принципиально разные действия

Инструмент HLDiff

- Для генерации низкоуровневых редакционных сценариев используется GumTree.
 - Один из state-of-the-art подходов
 - Позволяет поддержать новый ЯП
 - Самый используемый в сообществе
- Реализация на языке Kotlin, использование кода GumTree напрямую

Архитектура



Инструмент HLDiff — поддержка нового ЯП

Чтобы поддержать новый язык программирования необходимо:

- Реализовать обертку над парсером, которая преобразует результат парсинга в AST в терминах GumTree — дерево из вершин, хранящих информацию о типе, текстовом вхождении и представлении
- Разметить типы вершин в файле конфигурации языка (вложенные и атомарные операции, выражения, блоки).

- Алгоритм использует информацию вершинах, являющихся блоками операций
- Нужно преобразовать AST полученное парсингом, чтобы оно содержало явные вершины типа «блок операций», если такие элементы не предусмотрены парсером (пример — парсер Python)

Поддержка языка — Пример

```
"language_id": "Python",
       "extensions": [".py"],
3
       "atomic_statements": [
4
5
           12, 32, 33 ...
6
       "nested statements": [
8
           15, 41 ...
9
       "block_statements": [42]
10
11
```

Оценка полученных высокоуровневых изменений

Цели оценки:

- Сравнить высокоуровневые изменения получаемые представленным инструментом с Java-специфичными подходами
 - CLDiff [Huang et al., 2018]
 - ChangeDistiller [Fluri et al., 2007]
- Оценить высокоуровневые изменения полученные для отличающегося от Java языка — Python
- Сравнить характеристики GumTree и HLDiff производительность, размер редакционных сценариев

Сравнение с Java-специфичными подходами

Наборы данных:

- CVSVintage история репозиториев крупных Java-проектов
- Майнинг данных с GitHub

Вопросы:

По шкале { хуже; немного хуже; одинаково; лучше }

- Как HLDiff отражает намерения разработчика по сравнению с другим инструментом?
- Как HLDiff помогает понять произошедшие с кодом изменения по сравнению с другим инструментом?

Оценка изменений в Python-коде

Поддержка Python в HLDiff:

- Обертка для парсера на основе ASDL или модуля ast
- Преобразование AST: добавление вершин-блоков для блоков операций
- Версии Python3

Данные: 150k Python Dataset, GitHub

Вопрос:

 Каков процент удачно выделенных высокоуровневых изменений - элементов высокоуровнего редакционного сценария, которые помогают понять произошедшие с кодом изменения лучше, чем низкоуровневый редакционный сценарий.

Применение подхода к задаче ML4SE

Мотивация

- Более объективная оценка предложенного подхода к генерации высокоуровневых изменений
- Высокоуровневые изменения могут улучшить существующие подходы, так как потенциально содержат в себе более точную информацию об изменениях и об их совместном использовании
- Аналогичный переход к более высокоуровневым структурам сильно улучшил результаты в области обработки естественного языка

Применение подхода к задаче ML4SE – метод

- Получить представление (embedding) высокоуровнего редакционного сценария
- Обучить модель с использованием обоих типов редакционных сценариев
- Обучить модель с использованием высокоуровневого редакционного сценария

Вывод

Результаты

- Создан алгоритм для генерации высокоуровневых изменений, сохраняющий информацию об иерархической структуре кода и использующий минимум информации о языке программирования
- Реализован инструмент на основе данного алгоритма;
 предусмотрена возможность расширения на новые языки программирования

Планы

- Оценка генерируемых представлений изменений, сравнение с Java-специфичными подходами, оценка на изменениях в коде на Python
- Применение полученного подхода для улучшения существующей модели ML4SE, работающий с изменениями

References I

- Bille, P. (2005). A survey on tree edit distance and related problems. *Theor. Comput. Sci.*, 337(1-3):217–239.
- Chawathe, S. S., Rajaraman, A., Garcia-molina, H., and Widom, J. (1996). Change detection in hierarchically structured information. In In Proceedings of the ACM SIGMOD International Conference on Management of Data, pages 493–504.
- Falleri, J., Morandat, F., Blanc, X., Martinez, M., and Monperrus, M. (2014). Fine-grained and accurate source code differencing. In ACM/IEEE International Conference on Automated Software Engineering, ASE '14, Vasteras, Sweden September 15 19, 2014, pages 313–324.
- Fluri, B., Wuersch, M., PInzger, M., and Gall, H. (2007). Change distilling: Tree differencing for fine-grained source code change extraction. *IEEE Trans. Softw. Eng.*, 33(11):725–743.

References II

- Higo, Y., Ohtani, A., and Kusumoto, S. (2017). Generating simpler ast edit scripts by considering copy-and-paste. In *Proceedings of the 32Nd IEEE/ACM International Conference on Automated Software Engineering*, ASE 2017, pages 532–542, Piscataway, NJ, USA. IEEE Press.
- Hu, X., Li, G., Xia, X., Lo, D., Lu, S., and Jin, Z. (2018). Summarizing source code with transferred api knowledge. In *Proceedings of the Twenty-Seventh International Joint Conference on Artificial Intelligence, IJCAI-18*, pages 2269–2275. International Joint Conferences on Artificial Intelligence Organization.
- Huang, K., Chen, B., Peng, X., Zhou, D., Wang, Y., Liu, Y., and Zhao, W. (2018). Cldiff: Generating concise linked code differences. In Proceedings of the 33rd ACM/IEEE International Conference on Automated Software Engineering, ASE 2018, pages 679–690, New York, NY, USA. ACM.

References III

- Liu, Q., Liu, Z., Zhu, H., Fan, H., Du, B., and Qian, Y. (2019). Generating commit messages from diffs using pointer-generator network. In 2019 IEEE/ACM 16th International Conference on Mining Software Repositories (MSR), pages 299–309.
- Myers, E. W. (1986). An o(nd) difference algorithm and its variations. *Algorithmica*, 1(2):251–266.
- Pawlik, M. and Augsten, N. (2011). Rted: A robust algorithm for the tree edit distance. *Proceedings of the VLDB Endowment (PVLDB)*, 5:334.
- Shido, Y., Kobayashi, Y., Yamamoto, A., Miyamoto, A., and Matsumura, T. (2019). Automatic source code summarization with extended tree-lstm. *arXiv preprint arXiv:1906.08094*.

References IV

Tsantalis, N., Mansouri, M., Eshkevari, L. M., Mazinanian, D., and Dig, D. (2018). Accurate and efficient refactoring detection in commit history. In *Proceedings of the 40th International Conference on Software Engineering*, ICSE '18, page 483–494, New York, NY, USA. Association for Computing Machinery.

Yang, C. and Whitehead, E. (2019). Pruning the ast with hunks to speed up tree differencing. pages 15–25.