BỘ GIÁO DỤC VÀ ĐÀO TẠO TRƯỜNG ĐẠI HỌC QUY NHƠN

-----&@@cg-----



Đỗ ĐĂNG KHOA

ĐỘ TƯƠNG TỰ HÀNH VI CỦA CHƯƠNG TRÌNH VÀ LÀM THỰC NGHIỆM

LUẬN VĂN THẠC SĨ KHOA HỌC MÁY TÍNH

Chuyện ngành: Khoa học máy tính

Mã số: 60 48 01 01

Bình Định – Năm 2018

Công trình được hoàn thành tại TRƯỜNG ĐẠI HỌC QUY NHƠN

Người hướng dẫn: Ts. Phạm Văn Việt

Phản biện 1:
Phản biện 2:
vệ tại Hội đồng đánh giá luận văn thạc sĩ chuyên ngành Khoa tháng năm 2018, tại Trường Đại học Quy Nhơn.

Có thể tìm hiểu luận văn tại:

- Trung tâm Thông tin tư liệu, Trường Đại học Quy Nhơn
- Khoa ...

Lời cam đoan

Tôi xin cam đoan: Luận văn này là công trình nghiên cứu thực sự của cá nhân, được thực hiện dưới sự hướng dẫn khoa học của TS. Phạm Văn Việt.

Các số liệu, những kết luận nghiên cứu được trình bày trong luận văn này trung thực và chưa từng được công bố dưới bắt cứ hình thức nào.

Tôi xin chịu trách nhiệm về nghiên cứu của mình.

Lời cảm ơn

Tôi xin chân thành cảm ơn sự hướng dẫn, chỉ dạy và giúp đỡ tận tình của các thầy cô giảng dạy sau

đại học - Trường đại học Quy Nhơn.

Đặc biệt, tôi cảm ơn thầy TS.Phạm Văn Việt, giảng viên bộ môn Công nghệ phần mềm, khoa Công

nghệ thông tin, Trường Đại học Quy Nhơn đã tận tình hướng dẫn truyền đạt kiến thức và kinh nghiệm

quý báu giúp tôi có đầy đủ kiến thức hoàn thành luận văn này.

Và tôi xin cảm ơn bạn bè, những người thân trong gia đình đã tin tưởng, động viên tôi trong quá

trình học tập và nghiên cứu đề tài này.

Mặc dù đã tôi đã cố gắng trong việc thực hiện luận văn, song với thời gian có hạn nên đề tài này

không thể tránh khỏi những thiếu sót và chưa hoàn chỉnh. Tôi rất mong nhận được ý kiến đóng góp

của quý thầy, cô và các bạn để đề tài được hoàn thiện hơn.

Một lần nữa, tôi xin chân thành cảm ơn!.

HOC VIÊN

Đỗ Đăng Khoa

4

DANH MỤC CÁC CHỮ VIẾT TẮT

Ký hiệu	Diễn giải	
RS	Random Sampling	
SSE	Singleprogram Symbolic Execution	
PSE	Paired-program Symbolic Execution	
DSE	Dynamic symbolic execution	
MOOC	Massive Open Online Courses	
UT	Unit Test	
DFAs	Automated Grading of DFA Constructions	
AAA	Arrange, Act, Assert	

Mục lục

М	Mục lục					
1	Giớ	i thiệu	8			
	1.1	Lý do chọn đề tài	8			
	1.2	Đối tượng, phạm vi, phương pháp nghiên cứu	9			
	1.3	Những nghiên cứu có liên quan	10			
2	Kiế	Kiến thức cơ sở				
	2.1	Kiểm thử phần mềm	13			
	2.2	Sinh ngẫu nhiên dữ liệu thử	16			
	2.3	$K\tilde{y}$ thuật Dynamic symbolic execution	17			
3	Đo	độ tương tự về hành vi giữa các chương trình	22			
	3.1	Hành vi của chương trình	22			
	3.2	Một số phép đo độ tương tự hành vi \hdots	24			
	3.3	Tiêu chí đánh giá hiệu quả	27			
4	Thụ	Thực nghiệm, đánh giá, kết luận				
	4.1	Dữ liệu thực nghiệm	28			
	4.2	Công cụ dùng trong thực nghiệm	29			
	4.3	Đánh giá kết quả thực nghiệm	35			
	4.4	Khả năng ứng dụng	39			
	4.5	Kết luận	40			
Tà	i liệt	u tham khảo	42			
A	A Quyết định XXX					
В	Phụ	ı lục XXX	49			
\mathbf{C}	Một số mã lành quan trong					

TÓM TẮT

--**&**@**%**--

Chương 1

Giới thiệu

Chương này trình bày lý do chọn đề tài, mục tiêu nghiên cứu, đối tượng, phạm vi nghiên cứu và những nội dung chính cần nghiên cứu. Qua đó, trình bày nhu cầu thực tiễn về một công cụ hỗ trợ cho việc dạy và học lập trình trong các trường đại học, cao đẳng.

1.1 Lý do chọn đề tài

Giới thiệu chung

Hiện nay, ngành Công nghệ thông tin đang rất phát triển với nhiều chương trình đào tạo lập trình Online, kỹ sư phần mềm... đang trở nên phổ biến. Một số chương trình đào tạo nổi tiếng như Massive Open Online Courses (MOOC) [42], edX [17], Coursera [11], Udacity [61] thu hút nhiều sinh viên theo học. Một số chương trình học lập trình online như Pex4Fun [49] hay Code Hunt [24] đây là những nền tảng học lập trình online thông qua trò chơi.

Những lớp học như vậy thường có nhiều sinh viên tham gia, nhưng chỉ có một vài giảng viên tham gia công tác giảng dạy. Hằng ngày, công việc của giảng viên rất nhiều, họ còn phải thường xuyên kiểm tra, nhắc nhở và phải nghiên cứu giúp đỡ cho từng sinh viên. Chỉ riêng việc đọc, hiểu đánh giá kết quả mã lệnh do sinh viên viết đã tốn nhiều thời gian, nếu như bỏ qua thì giảng viên sẽ không theo dõi được quá trình học tập của sinh viên. Sinh viên khi gặp khó khăn trong việc viết mã chương trình, họ có thể nhờ bạn bè hoặc nhờ những người có kinh nghiệm giúp đỡ. Nhưng không phải lúc nào cũng có người bên cạnh để giúp đỡ cho họ, hoặc kinh nghiệm và kiến thức của những người này chưa chắc có thể đáp ứng được mong muốn của sinh viên.

Để giảm bớt những vất vả, khó khăn của giảng viên và sinh viên. Một công cụ hỗ trợ, tự động đánh giá kết quả chương trình của sinh viên với chương trình của giảng viên sẽ giúp cho giảng viên và sinh viên tiết kiệm được thời gian, giúp cho giảng viên quản lý chất lượng học tập của sinh viên được tốt hơn. Sinh viên có thể biết được chương trình của mình viết đúng hay sai ngay lập tức.

Cách thức hoạt động của công cụ đánh giá kết quả này là đánh giá độ tương tự về hành vi của hai chương trình. Công cụ sẽ tính toán để tìm ra các mẫu dữ liệu đầu vào chung cho cả hai chương trình,

CHƯƠNG 1. GIỚI THIỆU

9

tiến hành lấy từng mẫu dữ liệu đầu vào này chạy đồng thời trên cả hai chương trình và so sánh kết quả đầu ra của hai chương trình. Nếu kết quả đầu ra của hai chương trình có tỷ lệ giống nhau càng cao thì điểm số của sinh viên càng cao. Ngược lại, nếu tỷ lệ càng thấp thì tương ứng với điểm số của sinh viên càng thấp. Dựa trên kết quả này, giảng viên có thể nắm bắt được tình hình học tập của sinh viên và có hướng khắc phục những hạn chế mà sinh viên đang gặp phải. Đây cũng là một cách giúp cho sinh viên không đi lệch khỏi định hướng kiến thức, các kỹ thuật, kỹ năng lập trình và hạn chế được những nguy cơ tìm ẩn trong cách viết mã lệnh chương trình. Đồng thời giúp tiết kiệm được thời gian cho cả giảng viên và sinh viên.

1.2 Đối tượng, phạm vi, phương pháp nghiên cứu

Mục tiêu nghiên cứu

Mục tiêu nghiên cứu chính

• Đánh giá độ tương tự về hành vi của các chương trình

Mục tiêu nghiên cứu cụ thể

- Tìm hiểu sự tương tự hành vi của chương trình
- Tìm hiểu kỹ thuật, công cụ sinh Test Case tự động và áp dụng kỹ thuật sinh Test Case tự động trên các kỹ thuật đo
- Tìm cách kết hợp các kỹ thuật đo với nhau
- Đánh giá kết quả thực nghiệm

Đối tượng, phạm vi nghiên cứu

Đối tương nghiên cứu

- Kỹ thuật sinh Test Case
- $\bullet\,$ Các kỹ thuật đo độ tương tự hành vi
- Ứng dụng của các kỹ thuật đo độ tương tự hành vi

Phạm vi nghiên cứu

- Đo độ tương tư hành vi dựa vào Test Case
- Thực nghiệm, đánh giá trên các chương trình C#

Phương pháp nghiên cứu, thực nghiệm

Nghiên cứu lý thuyết

- Độ tương tự hành vi
- Một số kỹ thuật sinh Test Case tự động
- $\bullet~$ Kỹ thuật đo độ tương tự hành vi dựa trên Test Case
- So sánh, kết hợp các phép đo độ tương tự hành vi

Thực nghiệm

- Tiến hành cài đặt các kỹ thuật đo độ tương tự hành vi
- Thực nghiệm trên dữ liệu thực của CodeHunt, và một số dữ liệu thử
- Phân tích, đánh giá dựa trên kết quả thực nghiệm

1.3 Những nghiên cứu có liên quan

Phân loại tự động

Automated Grading of DFA Constructions (DFAs) [2], đề xuất một phương pháp tự động so sánh những chỗ sai trong mã nguồn của sinh viên một cách hữu hạn với mã nguồn tham chiếu. Cách tiếp cận của phương pháp này là chọn từng phần, bắt những đoạn cú pháp khác nhau dựa trên khoảng cách của cú pháp và sự khác biệt cơ bản về ngữ nghĩa trên một chuỗi giá trị đầu vào được chấp nhận. Về cơ bản, phương pháp này sử dụng khái niệm về độ tương tự ngữ nghĩa, cách tiếp cận của bài báo dựa trên cách hoạt động DFAs. Trong luận văn này, cách tiếp cận là dựa trên sự hoạt động của các chương trình.

Automated Feedback Generation for Introductory Programming Assignments [54], đề xuất phương pháp tự động xác định những lỗi nhỏ nhất trong lời giải của sinh viên, và lời giải của sinh viên không

chính xác về hành vi so với lời giải tham chiếu. Cách tiếp cận của bài báo đó là tập trung vào việc cung cấp các phản hồi, làm thế nào để sinh viên biết và khắc phục những lỗi cú pháp trong chương trình của mình so với chương trình tham chiếu. Luận văn này tập trung vào việc làm thế định lượng độ tương tự hành vi của hai chương trình dựa vào các giá trị đầu vào và đầu ra của hai chương trình, không phân biệt hai chương trình có cấu trúc hay cú pháp khác nhau.

Semantic similarity-based grading of student programs [63], đề xuất một giải pháp đó là chuyển đổi chương trình của học sinh và chương trình tham chiếu về một dạng chung nhưng không thay đổi ngữ nghĩa, tiến hành so sánh đồ thị sự phục thuộc vào hệ thống của hai chương để tính toán sự tương đồng. Thay vì so sánh các đồ thị, cách tiếp cận của đề tài này là so sánh các cặp đầu vào, đầu ra của các chương trình để tính toán các điểm tương đồng về hành vi.

Kiểm tra tương đương

Một số phương pháp kiểm tra sự tương đương về ngữ nghĩa, hành vi của các chương trình bằng cách sử dụng đồ thị biểu hiện sự phụ thuộc chương trình vào hệ thống [4] [6], phụ thuộc giá trị đầu vào, đầu ra [27], tóm tắt biểu tượng [48]. Tất cả các phương pháp kiểm tra độ tương đương này đều trả về giá trị Boolean, và một số phương pháp cho kết quả về hành vi là như nhau.

Phương pháp tự động xác định những đoạn mã tương đương nhau về chức năng thông qua các thử nghiệm ngẫu nhiên [29]. Cách tiếp cận này xem xét 2 đoạn mã có tương đương nhau hay không thông qua giá trị đầu vào và đầu ra, không quan tâm đến cấu trúc và cú pháp của 2 đoạn mã.

Phản hồi dựa trên trường hợp các thử nghiệm

Phương pháp tự động phân loại các chương trình bài tập đơn giản [23], cách tiếp cận của phương pháp này là so sánh dữ liệu được tạo ra trong quá trình thực thi chương trình với dữ liệu đã lưu trữ trước đó.

Phương pháp phân loại chương trình của sinh viên sử dụng ASSYST [28], tác giả đề xuất cách tiếp cận đó là tự động kiểm tra tính chính xác của chương trình và kiểu lập trình như mô đun, độ phức tạp và hiệu quả.

Pex4Fun sử dụng DSE để tạo ra các giá trị đầu vào thử nghiệm cho các chương trình và các chương trình khi thực thi các giá trị này sẽ cho ra các giá trị đầu ra khác nhau.

Phát hiện các đoạn mã giống nhau

Những nhà nghiên cứu đã đề xuất các phương pháp tiếp cận tính toán các điểm tương đồng của các đoạn mã và tự động nhận diện những đoạn mã giống nhau, như mã hóa báo cáo [31], cú pháp cây trừu tượng [5], biểu đồ phụ thuộc chương trình [34], số liệu dựa trên số lượng cú pháp [12] [39]. Các cách tiếp cận này tập trung vào các đoạn của mã nguồn và tính toán các điểm tương đồng dựa trên việc biểu diễn cú pháp hoặc ngữ nghĩa của các đoạn mã.

Tổng kết chương

Chương 1 giới thiệu tổng quan về lý do và mục đích chọn đề tài, đối tượng, phạm vi và phương pháp nghiên cứu thực hiện, những nội dung chính cần nghiên cứu và một số nghiên cứu khác có liên quan đến đề tài.

Chương 2

Kiến thức cơ sở

Chương này trình bày những kiến thức cơ sở để triển khai luận văn này, gồm:

- Kiểm thử phần mềm,
- Sinh ngẫu nhiên dữ liệu thử,
- Kỹ thuật Dynamic Symbolic Execution.

2.1 Kiểm thử phần mềm

Giới thiệu

Trong nền kinh tế hiện nay, ngành công nghiệp phần mềm giữ vai trò hết sức quan trọng. Với một số nước có nền công nghệ thông tin phát triển thì ngành công nghiệp phần mềm có khả năng chi phối cả nền kinh tế. Tuy nhiên để đảm bảo chất lượng cho các phần mềm là một thách thức không nhỏ trong ngành công nghiệp phần mềm. Việc phát hiện và khắc phục các lỗi cho các phần mềm là một công việc đòi hỏi nhiều nỗ lực và chi phí trong phát triển phần mềm. Với những lĩnh vực ứng dụng ngày càng mở rộng của phần mềm hiện nay thì một sản phẩm phần mềm có thể được nhiều người sử dụng biết đến, nó mang lại hiệu quả tích cực trong công việc của người sử dụng. Tuy nhiên, một phần mềm lỗi sẽ ảnh hưởng đến người sử dụng, gây thiệt hại về kinh tế cũng như ảnh hưởng đến tiến độ công việc của người sử dụng. Phần mềm phải luôn đảm bảo được sự ổn định, không phát sinh lỗi, tránh gây ảnh hưởng tới người sử dụng.

Việc kiểm thử phần mềm chính là một quá trình hoặc một loạt các quy trình được thiết kế, để đảm bảo mã máy tính chỉ làm những gì nó được thiết kế và nó không làm bắt cứ điều gì ngoài ý muốn [41]. Phần mềm phải được dự đoán, nhất quán và không gây bắt ngờ cho người dùng. Đây là một bước quan trọng trong quá trình phát triển một phần mềm, giúp cho người phát triển phần mềm và người sử dụng thấy được hệ thống đã đáp ứng yêu cầu đặt ra.

Các phương pháp kiểm thử

Kiểm thử tĩnh (Static testing): Là phương pháp kiểm thử phần mềm bằng cách duyệt lại các yêu cầu và các đặc tả bằng tay, thông qua việc sử dụng giấy, bút để kiểm tra tính logic từng chi tiết mà không cần chạy chương trình. Kiểu kiểm thử này thường được sử dụng bởi chuyên viên thiết kế, người viết mã lệnh chương trình. Kiểm thử tĩnh cũng có thể được tự động hóa bằng cách thực hiện kiểm tra toàn bộ hệ thống thông qua một trình thông dịch hoặc trình biên dịch, xác nhận tính hợp lệ về cú pháp của chương trình.

Kiểm thử động (Dynamic testing): Là phương pháp kiểm thử thông qua việc chạy chương trình để điều tra trạng thái tác động của chương trình, dựa trên các ca kiểm thử xác định các đối tượng kiểm thử của chương trình. Đồng thời kiểm thử động sẽ tiến hành kiểm tra cách thức hoạt động của mã lệnh, tức là kiểm tra phản ứng từ hệ thống với các biến luôn thay đổi theo thời gian. Trong kiểm thử động, phần mềm phải được biên dịch và chạy, và bao gồm việc nhập các giá trị đầu vào và kiểm tra giá trị đầu ra có như mong muốn hay không.

Các chiến lược kiểm thử

Trong chiến lược kiểm thử, đề tài quan tâm đến hai chiến lược kiểm thử đó là kiểm thử hộp đen, kiểm thử hộp trắng.

Kiểm thử hộp đen – Black box. Đây là một trong những cách kiểm thử quan trọng, cách thức hoạt động chủ yếu dựa vào hướng dữ liệu inputs/ouputs của chương trình, xem chương trình như là một "hộp đen" và hoàn toàn không quan tâm về cách xử lý, cũng như cấu trúc bên trong của chương trình. Kiểm thử hộp đen tập trung vào tìm các trường hợp mà chương trình không thực hiện theo các đặc tả kỹ thuật. Kiểm thử viên hộp đen sẽ cố gắng tìm ra những lỗi mà những lập trình viên không tìm ra. Nhưng phương pháp kiểm thử này cũng có mặt hạn chế của nó, kiểm thử viên không biết các phần mềm được kiểm tra thực sự được xây dựng như thế nào, cố gắng viết rất nhiều ca kiểm thử để kiểm tra một thứ gì đó mà đáng lẽ chỉ cần kiểm tra bằng một ca kiểm thử duy nhất, hoặc một số phần của chương trình có thể bị bổ qua không được kiểm tra.

Do vậy, kiểm thử hộp đen có ưu điểm là đánh giá khách quan, mặt khác nó lại có nhược điểm là thăm dò mù. Trong phần nghiên cứu của đề tài, kiểm thử hộp đen cũng được sử dụng như một phương pháp đo độ tương tự hành vi của các chương trình.

Kiểm thử hộp trắng – White box. Đây là một chiến lược kiểm thử khác, trái ngược hoàn toàn với kiểm thử hộp đen, kiểm thử hộp trắng hay còn gọi là kiểm thử hướng logic của phần mềm. Cách kiểm thử này cho phép tạo ra dữ liệu thử nghiệm từ việc kiểm tra, khảo sát cấu trúc bên trong và

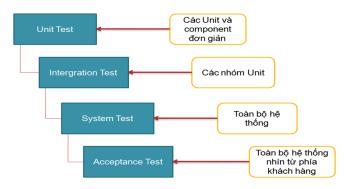
kiểm thử tính logic của chương trình. Dữ liệu thử nghiệm có độ phủ lớn, đảm bảo được tất cả các đường dẫn, hoặc các nhánh của chương trình được thực hiện ít nhất một lần, khắc phục được những nhược điểm thăm dò mù trong cách kiểm thử hộp đen.

Phương pháp kiểm thử hộp trắng cũng có thể được sử dụng để đánh giá một bộ kiểm thử được tạo với các phương pháp kiểm thử hộp đen. Trong các phép đo độ tương tự của đề tài, phương pháp kiểm thử hộp trắng là một phương pháp quan trọng, được áp dụng để đo hành vi của các chương trình.

Các cấp độ kiểm thử trong kiểm thử phần mềm

Kiểm thử phần mềm gồm có các cấp độ:

- Kiểm thử đơn vị
- Kiểm thử tích hợp
- Kiểm thử hệ thống
- Kiểm thử chấp nhận sản phẩm



Hình 2.1: Sơ đồ các cấp độ kiểm thử

Đảm bảo chất lương phần mềm

Định nghĩa theo Daniel Galin [18]: Đảm bảo chất lượng phần mềm là một tập hợp các hành động được lên kế hoạch một cách hệ thống để cung cấp đầy đủ niềm tin rằng quá trình phát triển phần mềm phù hợp để thành lập các yêu cầu chức năng kỹ thuật cũng như các yêu cầu quản lý theo lịch trình và hoạt động trong giới hạn.

2.2 Sinh ngẫu nhiên dữ liệu thử

Sinh ngẫu nhiên dữ liệu thử là một kỹ thuật kiểm thử phần mềm Black-Box kỹ thuật này tạo ra ngẫu nhiên các giá trị đầu vào và thực thi từng giá trị đầu vào này trên chương trình được kiểm thử. Kết quả của đầu ra được so sánh với các thông số kỹ thuật của phần mềm, để xác định đầu ra thử nghiệm thành công hoặc không thành công [41].

Kỹ thuật này không quan tâm đến hành vi và cấu trúc bên trong của chương trình, chỉ tập trung tìm kiếm những trường hợp chương trình không hoạt động theo đặc tả kỹ thuật của chương trình. Trong phương pháp này, dữ liệu thử nghiệm được tạo ngẫu nhiên từ các đặc tả kỹ thuật của phần mềm (tức là không liên quan tới hành vi và cấu trúc của chương trình).

Ví dụ:

Mã lệnh 2.1: Hàm sinh ngẫu nhiên dữ liệu thử

```
int myAbs(int x)
{
   if (x > 0)
   {
       return x;
   }
   else
   {
       return x;
   }
}
void testAbs(int n)
   for (int i = 0; i < n; i++)</pre>
   {
       int x = getRandomInput();
       int result = myAbs(x);
       assert(result >= 0);
   }
}
```

Đây là một hàm sinh ngẫu nhiên dữ liệu thử, chúng ta thấy hàm testAbs chỉ thực hiện việc tạo giá

trị đầu vào ngẫu nhiên int x theo đặc tả tham số đầu vào của chương trình myAbs, và kiểm tra kết quả đầu ra của chương trình assert(result >= 0), không quan tâm hành vi và cấu trúc bên trong của hàm myAbs.

Ưu điểm và hạn chế

* Ưu điểm:

- Đơn giản, dễ dàng sinh các đầu vào ngẫu nhiên
- Không tốn nhiều tài nguyên bộ nhớ lúc thực thi

* Han chế:

- Một nhánh hành vi của chương trình được kiểm thứ nhiều lần với nhiều đầu vào khác nhau
- Có thể một số nhánh hành vi của chương trình bị bỏ qua
- Khó xác định khi nào việc kiểm thử nên dừng lại
- Không biết dữ liệu thử có duyệt được tất cả các nhánh trong chương trình hay không

Hướng khác phục

Để xác định khi nào việc kiểm thử dừng lại, hệ thống kiểm thử ngẫu nhiên có thể kết hợp với các kỹ thuật Adequacy Criterion [68]. Kỹ thuật Adequacy Criterion là một kỹ thuật yêu cầu duyệt tất cả các nhánh của chương trình, bằng việc kết hợp này cho phép việc kiểm thử chỉ dừng lại khi tất cả các câu lệnh của chương trình được thực thi ít nhất một lần.

Một kỹ thuật khác giúp khắc phục được hạn chế của kiểm thử ngẫu nhiên đó là kỹ thuật thực thi tượng trưng [33]. Thực thi tượng trưng là một kỹ thuật xây dựng các ràng buộc dựa vào các điều kiện tại các nút nhánh của chương trình, giải quyết các ràng buộc đó để sinh ra các giá trị đầu của chương trình. Thực thi các giá trị đầu vào này, chúng ta có thể duyệt được tất cả các nhánh của chương trình.

2.3 Kỹ thuật Dynamic symbolic execution

Dynamic symbolic execution (DSE) là một kỹ thuật duyệt tự động tắt cả các đường đi có thể của chương trình bằng cách chạy chương trình với nhiều giá trị đầu vào khác nhau để tăng độ phủ của dữ liệu thử [67].

Dựa trên các tham số đầu vào của chương trình, DSE sẽ tạo ra các giá trị đầu vào cụ thể và thực thi chương trình với các giá trị cụ thể này. Trong quá trình thực thi, DSE sẽ ghi nhận lại ràng buộc tại các nút, phủ định lại các ràng buộc này và sinh các giá trị đầu vào thỏa điều kiện ràng buộc tại các nút rẽ nhánh này. Với một giá trị đầu vào cụ thể, DSE sẽ thực thi chương trình và duyệt được một đường đi cụ thể, quá trình thực thi này sẽ lặp lại cho đến khi duyệt hết tất cả các đường đi của chương trình.

Thuật toán

```
\begin{array}{lll} \text{Set } J := \emptyset & \text{ (intuitively, } J \text{ is the set of already} \\ \text{loop} & \text{analyzed program inputs)} \\ \text{Choose program input } i \not\in J & \text{ (stop if no such } i \text{ can be found)} \\ \text{Output } i & \text{Execute } P(i); \text{ record path condition } C & \text{ (in particular, } C(i) \text{ holds)} \\ \text{Set } J := J \cup C & \text{ (viewing C as the set } \{i \mid C(i)\}) \\ \text{end loop} \end{array}
```

Hình 2.2: Thuật toán kỹ thuật DSE

Ví dụ:

Mã lệnh 2.2: Minh họa kỹ thuật DSE

```
int foo(int v)
{
    return 2*v;
}

void test_me(int x, int y) {
    int z = foo(y);
    if (z == x)
        if (x > y+10)
            ERROR;
}
```

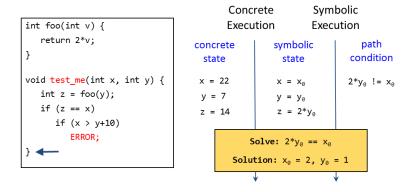
Trong ví dụ trên, chúng ta xem xét hàm **test_me** với hai tham số đầu vào là **int x** và **int y**, và hàm này không có giá trị trả về. Cách thức làm việc của DSE trên hàm **test me** như sau:

Đầu tiên, DSE tạo hai giá trị đầu vào ngẫu nhiên \mathbf{x} và \mathbf{y} , giả sử $\mathbf{x} = \mathbf{22}$ và $\mathbf{y} = \mathbf{7}$. Ngoài ra, DSE sẽ theo dõi trạng thái các giá trị đầu vào của chương trình: \mathbf{x} bằng một tham số $\mathbf{x}_{\mathbf{0}}$ và \mathbf{y} bằng một tham số $\mathbf{y}_{\mathbf{0}}$.

 \mathring{O} dòng đầu tiên, số nguyên \mathbf{z} được gán bằng hàm $\mathbf{foo}(\mathbf{y})$. Điều này có nghĩa là \mathbf{z} bây giờ bằng 14, và ở trạng thái tượng trưng, biến \mathbf{z} có giá trị $\mathbf{2}^*\mathbf{y}$ 0.

Tại điểm nhánh " $\mathbf{z} == \mathbf{x}$ ", DSE nhận biết giá trị của \mathbf{x} không bằng giá trị của \mathbf{z} . Về mặt biểu tượng, DSE lưu trữ ràng buộc này là ($\mathbf{z} != \mathbf{x}$), và điều kiện đường dẫn sẽ là: $\mathbf{2}^*\mathbf{y}_0 != \mathbf{x}_0$. DSE sau đó đi theo nhánh " \mathbf{false} " dẫn đến kết thúc chương trình.

Sau khi kết thúc chương trình, DSE sẽ quay trở lại điểm nhánh gần nhất và cố gắng chọn nhánh "true". Với mục đích này, nó phủ định ràng buộc được thêm gần nhất trong điều kiện đường dẫn $2*y_0!=x_0$ thành $2*y_0==x_0$. Để thỏa mãn ràng buộc $2*y_0!=x_0$, hai số nguyên thỏa mãn ràng buộc này được trả về là $x_0=2$ và $y_0=1$.



Hình 2.3: Các giá trị DSE sinh ra sau khi thực thi chương trình lần 1

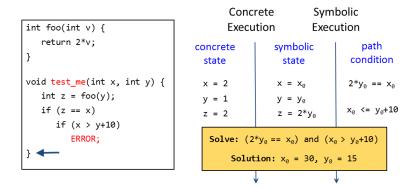
Sau đó, DSE khởi động lại hàm $\mathbf{test}_{\mathbf{me}}$, lần này nó gọi các giá trị đầu vào cụ thể được tạo ra bởi quá trình giải quyết ràng buộc: $\mathbf{x} = \mathbf{2}$ và $\mathbf{y} = \mathbf{1}$. DSE tiếp tục theo dõi trạng thái các biến với $\mathbf{x} = \mathbf{x} \cdot \mathbf{0}$ và $\mathbf{y} = \mathbf{y} \cdot \mathbf{0}$.

Sau khi thực hiện dòng đầu tiên, z có giá trị cụ thể 2 và giá trị biểu tượng 2*y 0.

Ở dòng kế tiếp, chúng ta kiểm tra tình trạng nhánh $\mathbf{z} == \mathbf{x}$. Trong trường hợp này, điều kiện là đúng, vì vậy điều kiện đường dẫn của chúng ta trở thành $\mathbf{2^*y_0} == \mathbf{x_0}$. Sau đó \mathbf{DSE} kiểm tra dòng tiếp theo của nhánh "true".

Tại điểm nhánh tiếp theo, \mathbf{x} có giá trị cụ thể là $\mathbf{2}$ và $\mathbf{y} + \mathbf{10}$ có giá trị cụ thể là $\mathbf{11}$, vì vậy \mathbf{DSE} lấy nhánh "false", kết thúc chương trình. Thêm ràng buộc tượng trưng $\mathbf{x}_{\mathbf{0}} <= \mathbf{y}_{\mathbf{0}} + \mathbf{10}$ vào điều kiện đường dẫn, là sự phủ định của điều kiện nhánh mà \mathbf{DSE} phát hiện là fasle.

Vì DSE đã đến cuối chương trình, nó phủ nhận ràng buộc được thêm gần nhất trong điều kiện đường dẫn để có được $\mathbf{x}_0 > \mathbf{y}_0 + \mathbf{10}$, và sau đó nó vượt qua các ràng buộc $\mathbf{2}^*\mathbf{y}_0 = \mathbf{x} \ \mathbf{AND} \ \mathbf{x}_0 > \mathbf{y}_0 + \mathbf{10}$. Để thỏa những ràng buộc này, \mathbf{DSE} trả về $\mathbf{x}_0 = \mathbf{30}$ và $\mathbf{y}_0 = \mathbf{15}$.

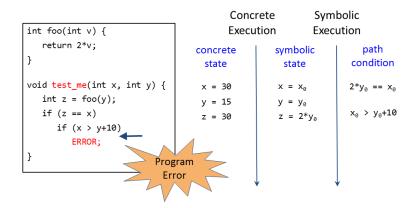


Hình 2.4: Các giá trị DSE sinh ra sau khi thực thi chương trình lần 2

Bây giờ, DSE chạy hàm $\mathbf{test}_{\mathbf{me}}$ một lần nữa, lần này với các đầu vào $\mathbf{x} = \mathbf{30}$ và $\mathbf{y} = \mathbf{15}$. Trạng thái biểu tượng các biến bắt đầu $\mathbf{x} = \mathbf{x}_{\mathbf{0}}$ và $\mathbf{y} = \mathbf{y}_{\mathbf{0}}$. \mathbf{z} được gán giá trị cụ thể 30, trong khi giá trị ký hiệu của nó là $\mathbf{2} \mathbf{y}_{\mathbf{0}}$, như trước những lần chạy trước.

Khi tới điều kiện rẻ nhánh " $\mathbf{z} == \mathbf{x}$ ", DSE nhận thấy đây là điều kiện \mathbf{true} , vì vậy DSE thêm điều kiện \mathbf{tryong} trưng $\mathbf{2*y}$ $\mathbf{0} == \mathbf{x}$ $\mathbf{0}$.

Sau đó, tại điểm nhánh tiếp theo, giá trị cụ thể của $\mathbf{x} > \mathbf{y} + \mathbf{10}$, vì vậy DSE thêm ràng buộc tượng trưng mới $\mathbf{x}_{\mathbf{0}} > \mathbf{y}_{\mathbf{0}} + \mathbf{10}$. Nhánh này dẫn đến "ERROR", tại thời điểm đó chúng ta đã xác định được đầu vào cụ thể làm cho chương trình"ERROR" là: $\mathbf{x} = \mathbf{30}$ và $\mathbf{y} = \mathbf{15}$.



Hình 2.5: Các giá trị DSE sinh ra sau khi thực thi chương trình lần 3

Kết quả, sau 3 lần chạy chương trình, DSE tạo ra được các cặp giá trị đầu vào có thể duyệt hết các nhánh của chương trình **test me** đó là: [22,7], [2,1], [30,15]

Một số công cụ ứng dụng DSE

Hiện nay, trên thế giới có nhiều công cụ sử dụng kỹ thuật DSE để giải quyết các ràng buộc và tạo ra các giá trị đầu vào có độ phủ cao như như Pex [58] và SAGE [22]... và một công cụ có thể sử dụng được trên nhiều ngôn ngữ, nền tảng khác nhau.

Tên Công cụ	Ngôn ngữ	Url
KLEE	LLVM	klee.github.io/
JPF	Java	babel fish. arc. nasa. gov/trac/jpf
jCUTE	Java	${\rm github.com/osl/jcute}$
janala2	Java	${\rm github.com/ksen} 007/{\rm janala} 2$
JBSE	Java	${\it github.com/pietrobraione/jbse}$
KeY	Java	www.key-project.org/
Mayhem	Binary	for all secure. com/may hem. html
Otter	C	bitbucket.org/khooyp/otter/overview
Rubyx	Ruby	$www.cs.umd.edu/\ avik/papers/ssarorwa.pdf$
Pex	.NET Framework	${\rm research.microsoft.com/en-us/projects/pex/}$
Jalangi2	JavaScript	${\rm github.com/Samsung/jalangi2}$
Kite	LLVM	www.cs.ubc.ca/labs/isd/Projects/Kite/
pysymemu	x86-64 / Native	${\rm github.com/feliam/pysymemu/}$
Triton	x86 and x86-64	triton.quarkslab.com
BE-PUM	x86	$\rm https://github.com/NMHai/BE-PUM$

Tổng kết chương

Chương này, trình bày khái quát và sơ lượt những kiến thức như: Kỹ thuật kiểm thử phần mềm; các kỹ thuật sinh dữ liệu thử; kỹ thuật Dynamic symbolic execution. Những kiến thức này, giúp chúng ta có cái nhìn tổng quan về cách thức kiểm thử phần mềm, giải quyết các ràng buộc trong chường trình nhằm tăng độ phủ cho các giá trị đầu vào thử nghiệm.

Chương 3

Đo độ tương tự về hành vi giữa các chương trình

Chương này trình bày một số định nghĩa và các phép đo đo được sử dụng trong luận văn bao gồm:

- Định nghĩa thực thi chương trình
- Định nghĩa tương đương hành vi
- Định nghĩa sự khác biệt về hành vi
- Định nghĩa độ tương tự hành vi
- Phép đo Random Sampling (RS)
- Phép do Single Program Symbol Execution (SSE)
- Phép do Paired Program Symbolic Execution
- Tiêu chí đánh giá các phép đo.

3.1 Hành vi của chương trình

Để định lượng hai chương trình tương tự nhau, chúng ta định nghĩa các khái niệm về hành vi chương trình và các định nghĩa liên quan đến sự tương tự của hai chương trình.

Thực thi chương trình

Định nghĩa 1 Hành vi chương trình P là thực hiện hàm: $P \times I \to O$. Với giá trị đầu vào $i \in I$, giá trị đầu ra $o \in O$. Trong đó I là miền các trị đầu vào của chương trình P và O là tập hợp các giá trị đầu ra của chương trình P.

Tương đương hành vi

Định nghĩa 2 Hai chương trình P_1 và P_2 có cùng một miền các giá trị đầu vào I và tương đương về hành vi nếu $\operatorname{exec}(P_1; I) = \operatorname{exec}(P_2; I)$, với $\forall i \in I \operatorname{exec}(P_1; i) = \operatorname{exec}(P_2; i)$.

Ví dụ:

Mã lệnh 3.1: Tính y, sử dụng hàm Switch...Case

```
public static int TinhY(int x)
{
    y = 0;
    switch (x)
    {
        case 1: y += 4; break;
        case 2: y *= 2; break;
        default: y = y * y;
    }
    return y;
}
```

Mã lệnh 3.2: Tính y, sử dụng hàm If...Else

```
public static int TinhY(int x)
{
    y = 0;
    if (x == 1)
        y += 4;
    else if (x == 2)
        y *= 2;
    else
        y = y * y;
    return y;
}
```

Ví dụ trên cho chúng ta thấy 2 chương trình là tương đương nhau về hành vi. Hai chương trình có giá trị đầu vào là như nhau (cùng kiểu Int). Chương trình đầu tiên sử dụng hàm switch...case, chương trình tiếp theo sử dụng hàm if...else để kiểm tra giá trị đầu vào x, tuy cú pháp khác nhau nhưng cách xử lý và trả về kết quả y là như nhau.

Sự khác biệt về hành vi

Định nghĩa 3 Hai chương trình P_1 và P_2 có cùng một miền các giá trị đầu vào I và khác biệt về hành vi nếu $exec(P_1, I) \neq exec(P_2, I)$, $\forall i \in I$ $exec(P_1, i) \neq exec(P_2, i)$.

Tương tự hành vi (Behavioral Similarity)

Định nghĩa 4 Tương tự hành vi giữa hai chương trình P_1 và P_2 khi hai chương trình cùng miền giá trị đầu vào là tập hợp các giá trị $|I_s| / |I|$, trong đó $I_s \subseteq I$, nếu $exec(P_1, I_s) = exec(P_2, I_s)$, và $\forall j \in I \setminus I_s$, $exec(P_1; j) \neq exec(P_2; j)$.

3.2 Một số phép đo độ tương tự hành vi

Để đo sự tương đồng về hành vi giữa hai chương trình, chúng ta có thể đo bằng cách tính tỷ lệ đầu ra của hai chương trình trên cùng toàn bộ miền giá trị đầu vào. Liệt kê tất cả các dữ liệu trong miền đầu vào và chạy từng đầu vào trên cả hai chương trình để so sánh các kết quả đầu ra. Nhưng việc này sẽ không khả thi với các chương trình có miền đầu vào lớn hoặc vô han.

Để đo độ tương tự hành vi được chính xác hơn, nếu chạy các dữ liệu đầu vào đại diện thay vì tất cả các dữ liệu đầu vào cho các chương trình. Bằng cách thống nhất lấy mẫu một phần dữ liệu đầu vào từ miền đầu vào, độ tương tự về hành vi sẽ được tính dựa trên tỷ lệ các mẫu đầu vào trên các mẫu đầu đầu ra.

Dựa trên kỹ thuật Dynamic Symbolic Execution (DSE), chúng ta có thể tạo ra được dữ liệu đầu vào thử nghiệm có độ bao phủ cao, và sử dụng chúng trong các kỹ thuật đo độ tương tự.

Phép do Random Sampling (RS)

Để tính toán sự giống nhau về hành vi giữa hai chương trình thông qua việc liệt kê tất cả các giá trị đầu vào có thể từ miền giá trị đầu vào là rất tốn thời gian và không khả thi. Thay vào đó chúng ta lấy mẫu ngẫu nhiên từ miền giá trị đầu vào để ước lượng tính toán, việc này sẽ không mất thời gian và khả thi hơn.

Phép đo **RS** là lấy mẫu thống nhất chung cho cả hai chương trình, dựa trên miền giá trị đầu vào của cả hai chương trình. Sau đó thực hiện chạy cả hai chương trình trên từng mẫu giá trị đầu vào thử nghiệm, tiến hành so sánh kết quả đầu ra của hai chương trình. Chúng ta có tỷ lệ số lượng các kết

quả giống nhau của cả hai chương trình, trên tổng số lượng mẫu thống nhất chung của hai chương trình là kết quả của phép đo RS. Phép đo **RS** được định nghĩa như sau:

Định nghĩa 5 Hai chương trình P_1 và P_2 là hai chương trình có cùng miền giá trị đầu vào I và I_s là tập con các giá trị đầu vào của tập I, I_a là tập con các giá trị đầu vào của tập I_s , trong đó $\forall i \in I_a$, sao cho $exec(P_1, i) = exec(P_2, i)$ và $\forall j \in I_s \backslash I_a$, $exec(P_1, j) \neq exec(P_2, j)$. Độ đo của kỹ thuật \mathbf{RS} sẽ là $M_{RS}(P_1, P_2) = |I_a| / |I_s|$.

Phép đo **RS** là một phương pháp đo tương đối đơn giản để tính độ tương tự hành vi. Nhưng phép đo **RS** cũng có hạn chế nhất định trong những trường hợp có những hành vi nhỏ giữa các chương trình và phép đo **RS** không thể phân biệt các hành vi hơi khác nhau này.

Mã lệnh 3.3: Chương trình P_1

```
public static int Puzzle(string x) {
   if (x == "Hello") return 0;
   return 1;
}
```

Mã lệnh 3.4: Chương trình P_2

```
public static int Puzzle(string x) {
   return 1;
}
```

Trong ví dụ trên, chương trình P_1 và P_2 có hành vi khác biệt nhỏ nhưng độ đo \mathbf{RS} không thể phân biệt được sự khác biệt này và trả về độ đo bằng 1.

Phép do Single Program Symbol Execution (SSE)

Phép đo SSE là một phép đo cải tiến của phép đo RS, bằng cách sử dụng kỹ DSE để khám phá các đường dẫn của chương trình thực thi. Để tính toán độ đo SSE, chúng ta chọn một chương trình làm chương trình tham chiếu, áp dụng kỹ thuật DSE để tạo ra các đầu vào thử nghiệm của chương trình tham chiếu. Sau đó chạy cả hai chương trình dựa trên các giá trị đầu vào thử nghiệm của chương trình tham chiếu. Tỷ lệ số lượng các kết quả giống nhau của cả hai chương trình trên tổng số các giá trị đầu vào của chương trình tham chiếu là kết quả của phép đo SSE. Chúng ta có thể định nghĩa phép đo SSE cụ thể như sau.

Định nghĩa 6 Hai chương trình P_1 và P_2 là hai chương trình có cùng miền giá trị đầu vào I, và chương trình P_1 là chương trình tham chiếu. Trong đó, I_s là tập các giá trị đầu vào được tạo bởi DSE dựa trên chương trình P_1 , và I_a là tập con các giá trị đầu vào của tập I_s , sao cho $\forall i \in I_a$, $exec(P_1, i)$ $= exec(P_2, i)$ và $\forall j \in I_s \setminus I_a$, $exec(P_1, j) \neq exec(P_2, j)$. Độ đo của kỹ thuật của SSE sẽ là $M_{SSE}(P_1, P_2)$ $= |I_a| / |I_s|$.

Ngược lại với RS, SSE khám phá những đường dẫn khả thi khác nhau để tạo dữ liệu đầu vào của chương trình. Những SSE vẫn còn những hạn chế, đó là SSE không xem xét chương trình cần phân tích mà chỉ dựa vào các đầu vào thử nghiệm của chương trình tham chiếu. Các đầu vào thử nghiệm này không nắm bắt được các hành vi của chương trình phân tích, những chương trình phân tích sẽ có những hành vi khác với chương trình tham chiếu, SSE sẽ đánh giá không chính xác hành vi tương đương của hai chương trình. Ngoài ra, một số chương trình có thể có những vòng lập vô hạn phụ thuộc vào giá trị đầu vào nên chúng ta không thể liệt kê được tắt cả các đường dẫn của chương trình.

Kỹ Thuật Paired Program Symbolic Execution (PSE)

Kỹ thuật SSE hạn chế khí không kiểm tra hành vi trong chương trình cần phân tích, để giải quyết hạn chế này kỹ thuật PSE thực hiện xây dựng một chương trình ghép nối giữa chương trình cần phân tích với chương trình tham chiếu và tạo ra các đầu vào thử nghiệm bằng cách khám phá các đường dẫn trong chương trình được ghép nối. Chương trình ghép nối này chia sẽ cùng một miền giá trị đầu với với cả hai chương trình, chạy cùng một giá trị đầu vào này trên cả hai chương trình và xác nhận kết quả đầu ra của hai chương trình là giống nhau. DSE tạo ra các đầu vào thử nghiệm dựa trên chương trình ghép nối, các đầu vào thử nghiệm này bao gồm các đầu vào đúng và không đúng. Các đầu vào đầu vào thử nghiệm đúng là những giá trị khi chạy trên cả hai chương trình sẽ cho kết quả dầu ra như nhau, ngược lại các đầu vào thử nghiệm không đúng là những giá trị khi chạy trên cả hai chương trình sẽ cho kết quả khác nhau. Do đó, độ đo của kỹ thuật PSE được tính bằng tỷ lệ các giá trị đầu vào thử nghiệm đúng trên tổng số giá trị đầu vào thử nghiệm.

Mã lệnh 3.5: Chương trình ghép nối P

```
public int PairedProgram (int number)
{
   if(Program1(args) == Program2(args))
     return 1;
   return 0;
}
```

Định nghĩa 7 Hai chương trình P_1 và P_2 là hai chương trình có cùng miền giá trị đầu vào I. Chúng ta có chương trình P_3 là chương trình kết hợp của P_1 và P_2 có dạng $(exec(P_1, I) = exec(P_2, I))$, thốa điều kiện đầu vào và khẳng định điều kiện là đúng, $exec(P_3, i) = T$ với giá trị đầu vào i trên P_3 là thốa điều kiện. Trong đó, I_s là tập các giá trị đầu vào được tạo bởi DSE trên P_3 , và I_a là tập con các giá trị đầu vào của tập I_s , sao cho $\forall i \in I_a$, $exec(P_3, i) = T$ và $\nexists j \in I_s \backslash I_a$, $exec(P_3, j) = T$. Độ đo của PSE sẽ là $M_{PSE}(P_1, P_2) = |I_a| / |I_s|$.

Kỹ thuật PSE xây dựng một chương trình ghép nối giữa hai chương trình đã cải thiện được hạn chế của kỹ thuật SSE đó là chỉ khám phá hành vi của chương trình tham chiếu. Tuy nhiên, kỹ thuật PSE cũng có hạn chế trong việc xử lý các vòng lặp lơn hoặc vô hạn trong số các chương trình được ghép nối. Để giảm bớt hạn chế này, chúng ta có thể giới hạn miền đầu vào hoặc đếm số vòng lặp. Ngoài ra, kỹ thuật PSE khám phá đường dẫn của chương trình ghép nối nên sẽ tốn thời gian và tài nguyên hơn so với kỹ thuật SSE.

3.3 Tiêu chí đánh giá hiệu quả

Tổng kết chương

Nội dung chương 3 này trình bày sơ lược những định nghĩa về thực thi chương trình, hành vi của chương trình, độ tương tự về hành vi của chương trình. Mô tả, định nghĩa 3 kỹ thuật đo RS, SSE, PSE và nêu lên những ưu và nhược điểm cũng như hướng khắc phục của 3 kỹ thuật. Ba kỹ thuật đo này là nội dung chính trong luận văn của tôi.

Chương 4

Thực nghiệm, đánh giá, kết luận

Chương này trình bày những nội dung như sau:

- Dữ liệu sử dụng thực nghiệm
- Những công cụ sử dụng trong thực nghiệm
- Đánh giá kết quả thực nghiệm
- Khả năng ứng dụng và hướng phát triển của đề tài
- Kết luận

4.1 Dữ liệu thực nghiệm

Để tiến hành làm thực nghiệm những nội dung nghiên cứu trong đề tài, tôi đã sử dụng hai nguồn dữ liệu chính để làm thực nghiệm. Một nguồn là dữ liệu của trò chơi Code Hunt, nguồn dữ liệu còn lại do tôi tự thiết kế.

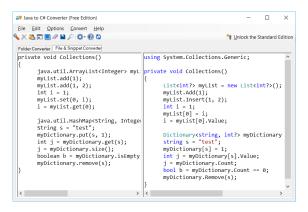
Code Hunt [24] là một game về lập trinh, được sử dụng cho các cuộc thi viết mã và thực hành các kỹ năng lập trình do Microsoft phát triển. Code Hunt dựa trên công cụ thực thi biểu tượng Pex, ứng dụng kỹ thuật DSE khám phá các nhánh đường đi của chương trình để suy ra giá trị đầu vào có độ phủ cao. Mã Code Hunt là một nền tảng mã hóa trực tuyến, trong đó mỗi câu đố được trình bày với các trường hợp kiểm tra, không có đặc điểm kỹ thuật. Đầu tiên người chơi phải chọn câu hỏi và trả lời mã câu hỏi bằng cách viết một đoạn mã sao cho kết quả trùng với kết quả cử câu hỏi. Code Hunt đã được hơn 350.000 người chơi sử dụng tính đến tháng 8 năm 2016. Dữ liệu từ các cuộc thi gần đây đã được công khai và cho phép những người quan tâm đến Code Hunt tải về để phân tích và nghiên cứu trong cộng đồng giáo dục.

Tập dữ liệu Code Hunt là một tập dữ liệu chứa các chương trình do sinh viên trên toàn thế giới viết, với 250 người sử dụng, 24 câu hỏi và khoảng 13.000 chương trình được sinh viên thực hiện trên 2 ngôn ngữ là Java và C#. Để có thể sử dụng tập dữ liệu Code Hunt cho đề tài của tôi, tôi đã thực hiện



Hình 4.1: Giao diện viết chương trình của Code Hunt

chuyển đổi những chương trình sử dụng ngôn ngữ lập trình Java thành ngôn ngữ C# bằng công cụ chuyển đổi của hãng Tangible Software Solutions, loại bỏ một số chương trình lỗi và không phù hợp với đề tài.



Hình 4.2: Chuyển đổi code Java sang C#

4.2 Công cụ dùng trong thực nghiệm

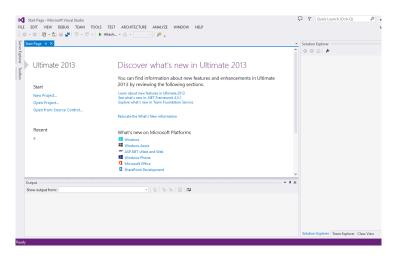
Trong quá trình làm thực nghiệm, tôi đã sử dụng một số công cụ để làm ví dụ minh hoa cho các kỹ thuật đo độ tương tự hành vi của chương chình, cụ thể như sau:

Microsoft Visual studio

Microsoft Visual Studio là một môi trường phát triển tích hợp từ Microsoft. Nó được sử dụng để phát triển chương trình máy tính cho Microsoft Windows, cũng như các trang web, các ứng dụng web và các dịch vụ web. Microsoft Visual Studio sử dụng nền tảng phát triển phần mềm của Microsoft

như Windows API, Windows Forms, Windows Presentation Foundation, Windows Store và Microsoft Silverlight.

Microsoft Visual Studio bao gồm một trình soạn thảo mã hỗ trợ IntelliSense cũng như cải tiến mã nguồn. Trình gỡ lỗi tích hợp hoạt động cả về trình gỡ lỗi mức độ mã nguồn và gỡ lỗi mức độ máy. Công cụ tích hợp khác bao gồm một mẫu thiết kế xây dựng giao diện ứng dụng, thiết kế web, thiết kế lớp và thiết kế giản đồ cơ sở dữ liệu. Nó chấp nhận các plug-in nâng cao các chức năng ở hầu hết các cấp bao gồm thêm hỗ trợ cho các hệ thống quản lý phiên bản (như Subversion) và bổ sung thêm bộ công cụ mới như biên tập và thiết kế trực quan cho các miền ngôn ngữ cụ thể hoặc bộ công cụ dành cho các khía cạnh khác trong quy trình phát triển phần mềm.



Hình 4.3: Giao diện phần mềm Visual studio 2013

Visual Studio hỗ trợ nhiều ngôn ngữ lập trình khác nhau và cho phép trình biên tập mã và gỡ lỗi để hỗ trợ (mức độ khác nhau) hầu như mọi ngôn ngữ lập trình. Các ngôn ngữ tích hợp gồm có C, C++ và C++/CLI (thông qua Visual C++), VB.NET (thông qua Visual Basic.NET), C# (thông qua Visual C#) và F# (như của Visual Studio 2010). Hỗ trợ cho các ngôn ngữ khác như J++/J#, Python và Ruby thông qua dịch vụ cài đặt riêng rẽ. Nó cũng hỗ trợ XML/XSLT, HTML/XHTML, JavaScript và CSS.

Ngôn ngữ lập trình C#

Tổng quan

Ngôn ngữ lập trình C# là một ngôn ngữ lập trình hiện đại, được phát triển bởi Anders Hejlsberg cùng nhóm phát triển .Net Framework của Microsoft và được phê duyệt bởi European Computer Manufacturers Association (ECMA) và International Standards Organization (ISO).

Quá trình dịch chương trình trong C# được thiết kế cho các ngôn ngữ có chung cơ sở hạ tầng (Common Language Infrastructure – CLI), trong đó bao gồm các mã (Executable Code) và môi trường thực thi (Runtime Environment) cho phép sử dụng các ngôn ngữ cấp cao khác nhau trên đa nền tảng máy tính và kiến trúc khác nhau.

Ngôn ngữ ra đời cùng với .NET

- Kết hợp C++ và Java.
- Hướng đối tượng.
- Hướng thành phần.
- Mạnh mẽ (robust) và bền vững (durable).
- Mọi thứ trong Quá trình dịch chương trình trong C# đều Object oriented.
- Chỉ cho phép đơn kế thừa.
- Lớp Object là cha của tất cả các lớp.
- Cho phép chia chương trình thành các thành phần nhỏ độc lập nhau.
- Mỗi lớp gói gọn trong một file, không cần file header như C/C++.
- Bổ sung khái niệm namespace để gom nhóm các lớp.
- Bổ sung khái niệm "property" cho các lớp.
- Khái niệm delegate và event.

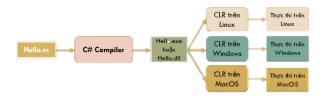
Vai trò C# trong .NET Framework

- .NET runtime sẽ phổ biến và được cài trong máy client.
 - 1. Việc cài đặt App C# như là tái phân phối các thành phần .NET
 - 2. Nhiều App thương mại sẽ được cài đặt bằng Quá trình dịch chương trình trong C#.
- C# tạo cơ hội cho các tổ chức xây dựng các App Client/Server n-tier.
- Kết nối ADO.NET cho phép truy cập nhanh chóng và dễ dàng với SQL Server, Oracle...
- Cách tổ chức .NET cho phép hạn chế những vấn đề phiên bản.
- \bullet ASP. NET viết bằng Quá trình dịch chương trình trong C#.

- 1. GUI thông minh.
- 2. Chạy nhanh hơn (đặc tính của .NET)
- 3. Mã ASP.NET không còn hỗn độn.
- 4. Khả năng bẫy lỗi tốt, hỗ trợ mạnh trong quá trình xây dựng App Web.

Quá trình dịch chương trình trong C#

Mã nguồn C# là các tập tin *.cs được trình biên dịch Compiler biên dịch thành các file *.dll hoặc *.exe, sau đó các file này được các hệ thống thông dịch CLR trên điều hành thông dịch qua mã máy và dùng kỹ thuật JIT (just-in-time) để tăng tốc đô.



Hình 4.4: Quá trình dịch chương trình trong C#

Các loại ứng dụng của C#

C# có thể tạo ra được nhiều loại ứng dụng, trong đó có 3 kiểu phổ biến được nhiều nhà lập trình viên sử dụng nhất đó là: Console, Window và ứng dụng Web. Trong đó:

- Ứng dụng Console là ứng dụng có giao diện text, chỉ xử lý nhập xuất trên màn hình Console, tương tự với các ứng dụng DOS trước đây. Loại ứng dụng Console thường đơn giản, ta có thể nhanh chóng tạo chương trình hiển thị kết xuất trên màn hình. Do đó, các minh hoạ, ví dụ ngắn gọn ta thường sử dụng dạng chương trình Console để thể hiện.
- Ứng dụng Windows Form là ứng dụng được hiển thị với giao diện cửa sổ đồ họa. Chúng ta chỉ cần kéo và thả các điều khiển (control) lên cửa sổ Form. Visual Studio sẽ sinh mã trong chương trình để tạo ra, hiển thị các thành phần trên cửa sổ.
- Ứng dụng Web, trên môi trường .NET cung cấp công nghệ ASP.NET, MVC giúp xây dựng những trang Web động. Để tạo ra một trang Web, người lập trình sử dụng ngôn ngữ biên dịch như C# hoặc C# để viết mã. Để đơn giản hóa quá trình xây dựng giao diện người dùng cho trang Web, .NET giới thiệu công nghệ Webform. Cách thức tạo ra các Web control tương tự như khi ta xây dựng ứng dụng trên Window Form.

Công cụ sinh dữ liệu thử Pex

Giới thiệu

Khái niệm về DSE và các ứng dụng sử dụng kỹ thuật DSE đã có từ lâu, nhưng Pex là một ứng dụng mỡ rộng hơn so với các phiên bản DSE trước. Trong Visual Stuio, Pex đã được tích hợp như một Add-in, và có thể tạo ra các test case kết hợp với các bộ kiểm thử khác nhau như NUnit và MSTest.

Cũng như với Unit Test, ta có thể viết các lớp kiểm thử chứa các ca kiểm thử tham số hóa. Với sự hỗ trợ của Pex ta có thể thực thi các ca kiểm thử tham số hóa đó. Tuy nhiên không giống việc thực thi các lớp kiểm thử chứa các Unit Test, Pex chỉ thực thi được một ca kiểm thử tham số hóa trong mỗi lần chạy.

Mã lệnh 4.1: Ca kiểm thử tham số sử dụng Pex

```
[PexMethod]
public void AddSpec(ArrayList list, object element) {
    // assumptions
    PexAssume.IsTrue(list != null);
    // method sequence
    int len = list.Count;
    list.Add(element);
    // assertions
    Assert.IsTrue(list[len] == element);
}
```

Các mẫu kiểm thử tham số hóa

Viết các ca kiểm thử các tham số là một công việc tốn nhiều công sức. Để viết các ca kiểm thử các tham số hiệu quả, ta cần thực sự hiểu về mã cài đặt của chương trình mà ta muốn kiểm thử. Pex hỗ trợ cho chúng ta nhiều mẫu kiểm thử tham số khác nhau [14]. Các mẫu được sử dụng nhiều nhất đó là mẫu AAA (Triple-A) và AAAA:

- Với mẫu AAA (Arrange, Act, Assert) PUT được tổ chức thành 3 phần:
 - Arrange: khởi tạo giá trị các biến sẽ sử dụng
 - Act: dãy các lời gọi phương thức
 - Assert: sư xác nhân

 Với mẫu AAAA, một giả thuyết (Assume) được thêm vào để giới hạn miền giá trị của các tham số đầu vào.

Mã lệnh 4.2: Mẫu kiểm thử tham số hóa AAAA

```
[PexMethod]
void AssumeActAssert(ArrayList list, object item) {
    // assume
    PexAssume.IsNotNull(list);
    // arrange
    var count = list.Count;
    // act
    list.Add(item);
    // assert
    Assert.IsTrue(list.Count == count + 1);
}
```

Lọn chọn đầu vào kiểm thử với Pex

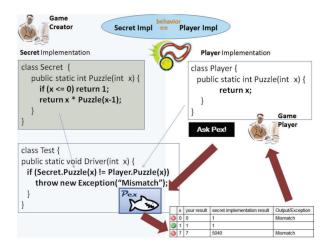
Đổ có thể sinh các đầu vào cụ thể cho các tham số Unit test, Pex cần phải phân tích chương trình với các tham số kiểm thử này. Có 2 kỹ thuật phân tích chương trình đó là:

- Phân tích tĩnh (static analysis): Kiểm chứng một tính chất nào đó của chương trình bằng việc phân tích tất cả các đường đi thực thi. Kỹ thuật này coi các cảnh bảo (violations) là các lỗi (error).
- Phân tích động (dynamic analysis): Kiểm chứng một tính chất bằng việc phân tích một số đường đi thực thi. Đây là một kỹ thuật phân tích động hỗ trợ việc phát hiện ra các lỗi (bugs) nhưng không khẳng định được rằng có còn những lỗi khác hay không. Các kỹ thuật này thường không tìm ra được tắt cả các lỗi.

Pex cài đặt một kỹ thuật phân tích chương trình bằng cách kết họp cả hai kỹ thuật phân tích chương trình ở trên gọi là thực thi tượng trưng động [67, 21]. Về bản chất Pex là một công cụ hỗ trợ kỹ thuật kiểm thử hộp hắng (white-box testing). Tương tự như kỹ thuật phân tích chương trình tĩnh, Pex chứng minh được rằng một tính chất được kiểm chứng trong tất cả các đường đi khả thi. Pex chỉ báo cáo (reporting) về các lỗi thực sự như với kỹ thuật phân tích chương trình động.

Pex sử dụng bộ xử lý ràng buộc Z3 [15] kết hợp với các lý thuyết toán học khác như hàm chưa định nghĩa, lý thuyết mảng, bit-vetor [35] để giải quyết ràng buộc sinh ra trong quá trình thực thi tượng trưng động và sinh ra các đầu vào kiểm thử cụ thể cho tham số kiểm thử.

Mô hình ứng dụng Pex



Hình 4.5: Mô hình ứng dụng Pex

4.3 Dánh giá kết quả thực nghiệm

Trong chương 2 và chương 3 của đề tài, tôi đã trình bày một số lý thuyết về kiểm thử phần mềm, các kỹ thuật sinh dữ liệu thử nghiệm, và các kỹ thuật đo độ tương tự hành vi chương trình **RS, SSE và PSE**. Áp dụng những lý thuyết trên, tôi thực nghiệm bằng cách xây dựng một ứng dụng, mô tả quá trình hoạt động của các kỹ thuật đo, và đánh giá kết quả các kỹ thuật đo, kết quả thực nghiệm đạt được như sau:



Hình 4.6: Giao diện màn hình chính

Hai nút đầu tiên, cho phép chúng ta chọn files chương trình tham chiếu và của học sinh. Bên dưới là các chút chức năng đo hành vi, và tính toán độ tương tự hành vi của chương tình theo các độ đo khách nhau RS, SSE và PSE.

Một số files mẫu chương trình tham chiếu và chương trình cần tính độ tương tự (chương trình của sinh viên) có nội dung như sau:

Mã lệnh 4.3: Chương trình tham chiếu

```
using System;
public class Program {
    public static int Puzzle(int x) {
        if(x>0 && x<100){
            return x - 10;
        }
        else {
            return x;
        }
    }
}</pre>
```

Mã lệnh 4.4: Chương trình của sinh viên thứ nhất

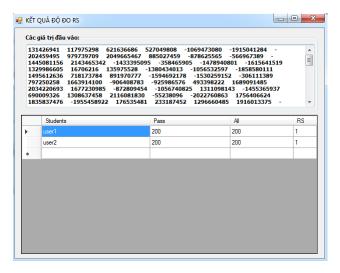
```
using System;
public class Program {
    public static int Puzzle(int x){
        if(x>=0 && x<=100){
            return x - 10;
        }
        else {
            return x;
        }
    }
}</pre>
```

Mã lệnh 4.5: Chương trình của sinh viên thứ hai

```
using System;
public class Program {
   public static int Puzzle(int x){
     if(x>=0 && x<100){
       return x - 10;
}</pre>
```

```
}
else {
    return x;
}
}
```

Kết quả độ đo RS

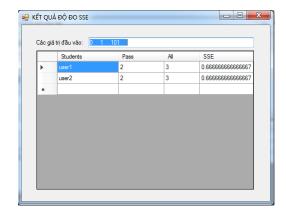


Hình 4.7: Kết quả độ đo RS

Dựa vào kết quả độ đo RS ở trên, chúng ta có danh sách các giá trị đầu vào được sinh ngẫu nghiên từ miền giá trị đầu vào của các chương trình. Hai chương trình của sinh viên được đánh là tương đương với chương trình tham chiếu và đều có kết quả là 1. Trong khi đó, chúng ta phân tích cấu trúc trong chương trình của sinh viên thứ nhất $\mathbf{x}>=0$ && $\mathbf{x}<=100$ và sinh viên thứ hai $\mathbf{x}>=0$ && $\mathbf{x}<100$ đều có sự khác biệt so với chương trình tham chiếu là $\mathbf{x}>0$ && $\mathbf{x}<100$. Kết quả độ đo RS cho kết quả chưa thật sự chính xác, giá trị thử nghiệm không phủ được hết các trường hợp chương trình có khả năng thực thi.

Kết quả độ đo SSE

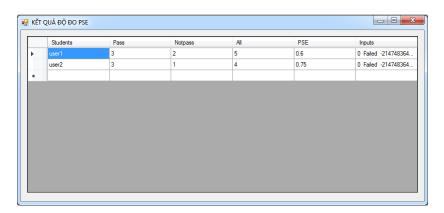
Phần tích chương trình tham chiếu với kỹ thuật DSE chúng ta suy ra được 3 miền giá trị đầu vào là (x < 0), (0 < x && x < 100) và (x > 100), giá trị đầu vào đại diện lần lượt là 0, 1, 101. Các giá trị đầu vào này, khi thực thi trên chương trình của hai sinh viên chỉ cho 2 kết quả đầu ra trùng



Hình 4.8: Kết quả độ đo SSE

khớp trên tổng số 3 kết quả so với chương trình tham chiếu, đạt tỷ lệ 0.666666666666667. Kết quả độ đo SSE khả quan hơn độ đo RS, khi đưa ra được giá trị thử nghiệm có thể phủ hết các nhánh của chương trình tham chiếu. Những kỹ thuật đo SSE lại hạn chế khi không xem xét chương trình của sinh viên, không thống nhất tham số đầu vào có khả năng phủ hết các nhánh của chương trình. Trong khi chương trình của sinh viên có hành vi khác biết so với chương trình tham chiếu.

Kết quả độ đo PSE



Hình 4.9: Kết quả độ đo PSE

Kết quả độ đo PSE đã thay đổi so với kết quả độ đo SSE. Tham số đầu vào trên mỗi chương trình của sinh viên có sự khác biệt, PSE tạo ra được 5 tham số đầu vào cho chương trình kết hợp của sinh viên thứ 1 với chương trình tham chiếu (lần lượt là -21478364, 0, 1, 100, 101), và 4 tham số đầu vào cho chương trình kết hợp của sinh viên thứ 2 với chương trình tham chiếu (lần lượt là -21478364, 0, 1, 101). Các tham số đầu vào trên 2 chương trình kết hợp, có khả năng phủ hết các nhánh đường đi có thể trên cả chương trình tham chiếu và chương trình của sinh viên. Kết quả độ đo PSE cho sinh viên thứ nhất đạt **0.6**, và sinh viên thứ hai đạt **0.75**, kết quả này tương đối chính xác so với việc phân tích bằng tay, đáp ứng được mục tiêu đo độ tương tự hành vi của chương trình.

4.4 Khả năng ứng dụng

Các kỹ thuật đo độ tương tự trình bày trong đề tài này có thể áp dụng được trong nhiều lĩnh vực, nhưng chủ yếu tập trung vào giáo dục, các chương trình đào tạo lập trình viên, hay đào tạo kỹ sư phần mềm... Một số ứng dụng thực tế có thể phát triển trong tương lai như:

Đánh giá tiến bộ trong lập trình: Theo dõi sự tiến bộ trong học tập là một việc quan trọng, mà ngay cả với giảng viên và sinh viên công việc này là cả một quá trình. Có nhiều tiêu chí đánh giá sự tiến bộ trong học tập của sinh viên, trong đó tiêu chí về điểm số là một trong những tiêu chí cơ bản nhất. Một bảng thống kẽ điểm số, thành tích học tập của sinh viên sẽ thể hiện được sự tiến bộ của sinh viên trong học tập. Một ứng dụng hỗ trợ chấm điểm, lưu trữ, thống kẽ và đánh giá điểm số của sinh viên là sẽ là một công cụ hỗ trợ đắc lực cho giảng viên trong công tác quản lý của mình. Nếu số liệu thống kẽ kết quả các bài kiểm tra của sinh viên ngày càng cao, chứng tỏ sinh viên nắm được nội dung và kiến thức của chương trình đào tạo, và kết quả tốt sẽ là một động lực giúp cho sinh viên thêm tự tin, đam mê công việc học tập của mình. Ngược lại, nếu một sinh viên có điểm số ngày càng thấp đi, chứng tỏ sinh viên đang có vấn đề trong kiến thức của của mình, lúc này tốt nhất sinh viên nên dừng lại không tiếp tục code và kiểm tra xem vấn đề mình đang gặp phải.

Xếp hạng tự động: Công việc chấm điểm, phân loại và xếp hạng các bài kiểm tra của sinh viên cũng là một công việc tốn không ít công sức của giảng viên. Để giảm bớt gánh nặng cho giảng viên, chúng ta có thể sử dụng kết quả các độ đo trên từng bài tập của sinh viên như một phương pháp hỗ trợ công việc chấm điểm của từng sinh viên. Sự giống nhau về hành vi giữa chương trình của sinh viên và chương trình tham chiếu có thể là một yếu tố để phân loại sinh viên. Độ tương tự càng cao thì điểm số càng cao, các chỉ số này dựa hoàn toàn trên ngữ nghĩa của chương trình. Cách tiếp cận này giải quyết được các giới hạn trong trường hợp chương trình của sinh viên giống với chương trình tham chiếu, nhưng khác nhau về ngữ nghĩa. Các kết quả trong việc xếp hạng tự động sẽ giúp tiết kiệm được thời gian và giảng viên có thể đưa ra giải pháp giúp những sinh viên có điểm số thấp khắc phục được hạn chế đang gặp phải.

Gợi ý giải pháp lập trình: Thông thường, sinh viên thường viết code mới thực hiện chạy chương trình, lúc này sinh viên mới biết được kết quả đoạn code vừa thực hiện. Để hỗ trợ sinh viên viết code được tốt hơn, nếu như có một công cụ hỗ trợ kiểm tra theo thời gian thực và gửi thông báo lỗi nếu sinh viên viết code sai cú pháp hoặc chương trình bị lỗi không thể thực thi được. Ngoài ra, công cụ sẽ gợi ý giải pháp lập trình cho sinh viên bằng hình thức tự động tính toán thông báo kết quả các tham số đầu vào và đầu ra của chương trình so với chương trình được tham chiếu, đưa ra các số liệu về độ tương tự hành vi của chương trình.

Hướng phát triển

Qua quá trình nghiên cứu và triển khai thực nghiệm, trong tương lai đề tài hướng tới phát triển thành một một ứng dụng hoàn chỉnh với việc bổ sung và hoàn thiện một số chức năng như sau:

- Phát triển ứng dụng có thể chạy trên Web
- Thêm chức năng quản lý sinh viên
- Quản lý kết quả học tập sinh viên
- Thêm chức năng đánh giá, xếp hạng tự động
- Thêm chức năng gợi ý giải pháp lập trình
- Cải tiến các độ đo để cho kết quả tốt hơn và nhanh hơn
- Phát triển thêm các nền tảng lập trình khác như java, c++...

4.5 Kết luân

Qua quá trình nghiên cứu đề tài, có thể thấy rằng việc phát triển và ứng dụng các kỹ thuật đo đang dần trở nên phổ biến trong các chương trình giáo dục và đào tạo lập trình viên online. Những lợi ích, hiểu quả của việc đánh giá độ tương tự hành vi mang lại là rất thiết thực. Các kỹ thuật này không chỉ giúp quá trình giảng dạy của giảng viên được thuận lợi hơn, tiết kiệm được thời gian cũng như công sức trong công tác quản lý. Ngoài ra, sinh viên có được một môi trường tốt để tự rèn luyện, nâng cao các kỹ năng lập trình của bản thân. Việc tạo động lực giúp sinh viên có sự hứng thú và đam mê lập trình là rất cần thiết. Một khi sinh viên có tư duy và kỹ năng lập trình tốt, sinh viên sẽ tự tin vào năng lực của bản thân để tiếp tục phát phát triển sự nghiệp sau khi ra trường.

Đề tài đã thực hiện nghiên cứu rất nhiều vấn đề, như nghiên cứu kiểm thử phần mềm, kỹ thuật kiểm thử hộp đen, kiểm thử hộ trắng, sinh ngẫu nhiên dữ liệu thử, hay kỹ thuật DSE một kỹ thuật được ứng dụng trong công cụ PEX của Microsoft để giải quyết các ràng buộc sinh ra các tham số đầu vào có độ phủ cao. Những cố lõi của đề tài đó là nghiên cứu các kỹ thuật RS, SSE, PSE để đo độ tương tự hành vi của chương trình. Trên cơ sở lý thuyết các kỹ thuật đo, xây dựng một công cụ để minh họa cho các kỹ thuật đo. Kết quả từ các kỹ thuật đo là tương đối tốt, tạo ra nhiều hướng phát triển trong tương lai.

Trong quá trình thực hiện đề tài, bản thân tôi cũng gặp phải rất nhiều khó khăn như: Thời gian thực hiện đề tài hạn hẹp; lượng kiến thức cơ sở cần phải nghiên cứu để triển khai thực hiện rất nhiều; cùng

với đó là kinh nghiệm của bản thân tôi trong việc thực hiện các đề tài chưa có. Tuy nhiên, với sự hướng dẫn tận tình của giáo viên hướng dẫn đề tài đã đạt được mục tiêu đề ra, và có thể mở ra nhiều hướng nghiên cứu và phát triển khác của đề tài. Như việc mở rộng DSE để hỗ trợ việc thực thi tượng trung các chương trình có dữ liệu phức tạp, hay có số vòng lặp lớn. Cải tiến các kỹ thuật đo, kết hợp với kỹ thuật DSE để có kết quả độ đo được chính xác hơn, nhạy hơn. Tiếp tục nghiên cứu, phát triển để thực các kỹ thuật đo trên các ngôn ngữ khác như Java, $C++\dots$ và chạy được trên nhiều nền tảng PC, Web.

Tài liệu tham khảo

- [1] Kalle Aaltonen, Petri Ihantola, and Otto Seppälä. Mutation analysis vs. code coverage in automated assessment of students' testing skills. In *Proceedings of the ACM international conference companion on Object oriented programming systems languages and applications companion*, pages 153–160. ACM, 2010.
- [2] Rajeev Alur, Loris D'Antoni, Sumit Gulwani, Dileep Kini, and Mahesh Viswanathan. Automated grading of dfa constructions. In *IJCAI*, volume 13, pages 1976–1982, 2013.
- [3] Paul Ammann and Jeff Offutt. Introduction to software testing. Cambridge University Press, 2016.
- [4] Samuel Bates and Susan Horwitz. Incremental program testing using program dependence graphs. In Proceedings of the 20th ACM SIGPLAN-SIGACT symposium on Principles of programming languages, pages 384–396. ACM, 1993.
- [5] Ira D Baxter, Andrew Yahin, Leonardo Moura, Marcelo Sant'Anna, and Lorraine Bier. Clone detection using abstract syntax trees. In Software Maintenance, 1998. Proceedings., International Conference on, pages 368–377. IEEE, 1998.
- [6] David Binkley. Using semantic differencing to reduce the cost of regression testing. In Software Maintenance, 1992. Proceedings., Conference on, pages 41–50. IEEE, 1992.
- [7] Stefan Bucur, Vlad Ureche, Cristian Zamfir, and George Candea. Parallel symbolic execution for automated real-world software testing. In *Proceedings of the sixth conference on Computer* systems, pages 183–198. ACM, 2011.
- [8] Cristian Cadar, Patrice Godefroid, Sarfraz Khurshid, Corina S Păsăreanu, Koushik Sen, Nikolai Tillmann, and Willem Visser. Symbolic execution for software testing in practice: preliminary assessment. In Proceedings of the 33rd International Conference on Software Engineering, pages 1066–1071. ACM, 2011.
- [9] Cristian Cadar and Koushik Sen. Symbolic execution for software testing: three decades later. Communications of the ACM, 56(2):82-90, 2013.
- [10] Tsong Yueh Chen, Fei-Ching Kuo, Robert G Merkel, and TH Tse. Adaptive random testing: The art of test case diversity. *Journal of Systems and Software*, 83(1):60–66, 2010.
- [11] Coursera. https://www.coursera.org/.

[12] Yingnong Dang, Dongmei Zhang, Song Ge, Chengyun Chu, Yingjun Qiu, and Tao Xie. Xiao: Tuning code clones at hands of engineers in practice. In Proceedings of the 28th Annual Computer Security Applications Conference, pages 369–378. ACM, 2012.

- [13] John A Darringer and James C King. Applications of symbolic execution to program testing. Computer, 11(4):51–60, 1978.
- [14] Peli de Halleux and Nikolai Tillmann. Parameterized test patterns for effective testing with pex. volume 21. Citeseer, 2008.
- [15] Leonardo De Moura and Nikolaj Bjørner. Z3: An efficient smt solver. Tools and Algorithms for the Construction and Analysis of Systems, pages 337–340, 2008.
- [16] Christopher Douce, David Livingstone, and James Orwell. Automatic test-based assessment of programming: A review. Journal on Educational Resources in Computing (JERIC), 5(3):4, 2005.
- [17] EdX. https://www.edx.org/.
- [18] Daniel Galin. Software quality assurance: from theory to implementation. Pearson Education India, 2004.
- [19] Jaco Geldenhuys, Matthew B Dwyer, and Willem Visser. Probabilistic symbolic execution. In Proceedings of the 2012 International Symposium on Software Testing and Analysis, pages 166– 176. ACM, 2012.
- [20] Geoffrey K. Gill and Chris F. Kemerer. Cyclomatic complexity density and software maintenance productivity. volume 17, pages 1284–1288. IEEE, 1991.
- [21] Patrice Godefroid, Nils Klarlund, and Koushik Sen. Dart: directed automated random testing. In ACM Sigplan Notices, volume 40, pages 213–223. ACM, 2005.
- [22] Patrice Godefroid, Michael Y Levin, David A Molnar, et al. Automated whitebox fuzz testing. In NDSS, volume 8, pages 151–166, 2008.
- [23] Jan B Hext and JW Winings. An automatic grading scheme for simple programming exercises. Communications of the ACM, 12(5):272–275, 1969.
- [24] Code Hunt. https://www.microsoft.com/en-us/research/project/code-hunt/.
- [25] Petri Ihantola, Tuukka Ahoniemi, Ville Karavirta, and Otto Seppälä. Review of recent systems for automatic assessment of programming assignments. In *Proceedings of the 10th Koli Calling International Conference on Computing Education Research*, pages 86–93. ACM, 2010.
- [26] Julia Isong. Developing an automated program checkers. In *Journal of Computing Sciences in Colleges*, volume 16, pages 218–224. Consortium for Computing Sciences in Colleges, 2001.

[27] Daniel Jackson, David A Ladd, et al. Semantic diff: A tool for summarizing the effects of modifications. In ICSM, volume 94, pages 243–252, 1994.

- [28] David Jackson and Michelle Usher. Grading student programs using assyst. In ACM SIGCSE Bulletin, volume 29, pages 335–339. ACM, 1997.
- [29] Lingxiao Jiang and Zhendong Su. Automatic mining of functionally equivalent code fragments via random testing. In *Proceedings of the eighteenth international symposium on Software testing and analysis*, pages 81–92. ACM, 2009.
- [30] Edward L Jones. Grading student programs-a software testing approach. *Journal of Computing Sciences in Colleges*, 16(2):185–192, 2001.
- [31] Toshihiro Kamiya, Shinji Kusumoto, and Katsuro Inoue. Ccfinder: a multilinguistic token-based code clone detection system for large scale source code. *IEEE Transactions on Software Engi*neering, 28(7):654–670, 2002.
- [32] Sarfraz Khurshid, Corina S Păsăreanu, and Willem Visser. Generalized symbolic execution for model checking and testing. In *International Conference on Tools and Algorithms for the Con*struction and Analysis of Systems, pages 553-568. Springer, 2003.
- [33] James C King. Symbolic execution and program testing. Communications of the ACM, 19(7):385–394, 1976.
- [34] Raghavan Komondoor and Susan Horwitz. Using slicing to identify duplication in source code. In *International Static Analysis Symposium*, pages 40–56. Springer, 2001.
- [35] Daniel Kroening and Ofer Strichman. Decision procedures for propositional logic. In *Decision Procedures*, pages 27–58. Springer, 2016.
- [36] Shuvendu K Lahiri, Chris Hawblitzel, Ming Kawaguchi, and Henrique Rebêlo. Symdiff: A language-agnostic semantic diff tool for imperative programs. In CAV, volume 12, pages 712–717. Springer, 2012.
- [37] Sihan Li, Xusheng Xiao, Blake Bassett, Tao Xie, and Nikolai Tillmann. Measuring code behavioral similarity for programming and software engineering education. In *Proceedings of the 38th International Conference on Software Engineering Companion*, pages 501–510. ACM, 2016.
- [38] John J. Marciniak, editor. Encyclopedia of Software Engineering (Vol. 1 A-N). Wiley-Interscience, New York, NY, USA, 1994.
- [39] Ettore Merlo, Giuliano Antoniol, Massimiliano Di Penta, and Vincenzo Fabio Rollo. Linear complexity object-oriented similarity for clone detection and software evolution analyses. In

Software Maintenance, 2004. Proceedings. 20th IEEE International Conference on, pages 412–416. IEEE, 2004.

- [40] Christophe Meudec. Atgen: automatic test data generation using constraint logic programming and symbolic execution. Software Testing, Verification and Reliability, 11(2):81–96, 2001.
- [41] Glenford J Myers, Corey Sandler, and Tom Badgett. The art of software testing. John Wiley & Sons, 2011.
- [42] Coursera MOOC on Software Engineering for SaaS. https://www.coursera.org/course/saas.
- [43] Carlos Pacheco, Shuvendu K Lahiri, Michael D Ernst, and Thomas Ball. Feedback-directed random test generation. In Proceedings of the 29th international conference on Software Engineering, pages 75–84. IEEE Computer Society, 2007.
- [44] Laura Pappano. The year of the mooc. The New York Times, 2(12):2012, 2012.
- [45] Corina S Păsăreanu and Neha Rungta. Symbolic pathfinder: symbolic execution of java bytecode. In Proceedings of the IEEE/ACM international conference on Automated software engineering, pages 179–180. ACM, 2010.
- [46] Corina S Păsăreanu and Willem Visser. Verification of java programs using symbolic execution and invariant generation. In *International SPIN Workshop on Model Checking of Software*, pages 164–181. Springer, 2004.
- [47] Corina S Păsăreanu and Willem Visser. A survey of new trends in symbolic execution for software testing and analysis. *International Journal on Software Tools for Technology Transfer (STTT)*, 11(4):339–353, 2009.
- [48] Suzette Person, Matthew B Dwyer, Sebastian Elbaum, and Corina S Păsăreanu. Differential symbolic execution. In *Proceedings of the 16th ACM SIGSOFT International Symposium on Foundations of software engineering*, pages 226–237. ACM, 2008.
- [49] Pex4Fun. https://pexforfun.com/.
- [50] Roger S Pressman. Software engineering: a practitioner's approach. Palgrave Macmillan, 2005.
- [51] Jane Radatz, Anne Geraci, and Freny Katki. Ieee standard glossary of software engineering terminology. IEEE Std, 610121990(121990):3, 1990.
- [52] Graham HB Roberts and Janet LM Verbyla. An online programming assessment tool. In Proceedings of the fifth Australasian conference on Computing education-Volume 20, pages 69–75.
 Australian Computer Society, Inc., 2003.

[53] Koushik Sen, Darko Marinov, and Gul Agha. Cute: a concolic unit testing engine for c. In ACM SIGSOFT Software Engineering Notes, volume 30, pages 263–272. ACM, 2005.

- [54] Rishabh Singh, Sumit Gulwani, and Armando Solar-Lezama. Automated feedback generation for introductory programming assignments. ACM SIGPLAN Notices, 48(6):15–26, 2013.
- [55] Fang-Hsiang Su, Jonathan Bell, Kenneth Harvey, Simha Sethumadhavan, Gail Kaiser, and Tony Jebara. Code relatives: Detecting similarly behaving software. In Proceedings of the 2016 24th ACM SIGSOFT International Symposium on Foundations of Software Engineering, pages 702– 714. ACM, 2016.
- [56] Fang-Hsiang Su, Jonathan Bell, Gail Kaiser, and Simha Sethumadhavan. Identifying functionally similar code in complex codebases. In Program Comprehension (ICPC), 2016 IEEE 24th International Conference on, pages 1–10. IEEE, 2016.
- [57] Kunal Taneja and Tao Xie. Diffgen: Automated regression unit-test generation. In Proceedings of the 2008 23rd IEEE/ACM International Conference on Automated Software Engineering, pages 407–410. IEEE Computer Society, 2008.
- [58] Nikolai Tillmann and Jonathan De Halleux. Pex-white box test generation for. net. *Tests and Proofs*, pages 134–153, 2008.
- [59] Nikolai Tillmann, Jonathan De Halleux, and Tao Xie. Transferring an automated test generation tool to practice: From pex to fakes and code digger. In Proceedings of the 29th ACM/IEEE international conference on Automated software engineering, pages 385–396. ACM, 2014.
- [60] Nikolai Tillmann, Jonathan De Halleux, Tao Xie, Sumit Gulwani, and Judith Bishop. Teaching and learning programming and software engineering via interactive gaming. In Proceedings of the 2013 International Conference on Software Engineering, pages 1117–1126. IEEE Press, 2013.
- [61] Udacity. http://www.udacity.com/.
- [62] Andrew Walenstein, Mohammad El-Ramly, James R Cordy, William S Evans, Kiarash Mahdavi, Markus Pizka, Ganesan Ramalingam, and Jürgen Wolff von Gudenberg. Similarity in programs. In *Dagstuhl Seminar Proceedings*. Schloss Dagstuhl-Leibniz-Zentrum für Informatik, 2007.
- [63] Tiantian Wang, Xiaohong Su, Yuying Wang, and Peijun Ma. Semantic similarity-based grading of student programs. volume 49, pages 99–107. Elsevier, 2007.
- [64] James A Whittaker. What is software testing? and why is it so hard? IEEE software, 17(1):70-79, 2000.
- [65] Wikipedia. https://en.wikipedia.org.

[66] Xusheng Xiao, Sihan Li, Tao Xie, and Nikolai Tillmann. Characteristic studies of loop problems for structural test generation via symbolic execution. In Automated Software Engineering (ASE), 2013 IEEE/ACM 28th International Conference on, pages 246–256. IEEE, 2013.

- [67] Tao Xie, Nikolai Tillmann, Jonathan de Halleux, and Wolfram Schulte. Fitness-guided path exploration in dynamic symbolic execution. In *Dependable Systems & Networks*, 2009. DSN'09. IEEE/IFIP International Conference on, pages 359–368. IEEE, 2009.
- [68] Hong Zhu, Patrick AV Hall, and John HR May. Software unit test coverage and adequacy. volume 29, pages 366–427. ACM, 1997.

Trích dẫn bài báo

Phụ lục A

Quyết định XXX

dinh sang
pdf và in-

Phụ lục B

Phụ lục XXX

Nội dung phụ lục viết ở đây.

Phụ lục C

Một số mã lệnh quan trọng

Một số mã lệnh quan trọng sử dụng trong đề tài, bao gồm:

Mã nguồn hàm tạo Project của sinh viên

```
public static void MakeProjects(string topDir)
   string[] references = { "Microsoft.Pex.Framework", "Microsoft.Pex.Framework.Settings",
                                  "System.Text.RegularExpressions" };
   foreach (string taskDir in Directory.GetDirectories(topDir))
   {
       foreach (var studentDir in Directory.GetDirectories(taskDir))
          if (studentDir.EndsWith("secret_project"))
              continue;
          foreach (var file in Directory.GetFiles(studentDir))
              if (file.EndsWith(".cs"))
              {
                  string fileName = file.Substring(file.LastIndexOf("\\") + 1);
                  string projectName = "project" + fileName.Substring(0, fileName.Length -
                      3);
                 string projectDir = studentDir + "\\" + projectName;
                 Directory.CreateDirectory(projectDir);
                  CreateProjectFile(projectDir + "\\" + projectName + ".csproj", fileName);
                  string propertyDir = projectDir + "\\Properties";
                 Directory.CreateDirectory(propertyDir);
                  CreateAssemblyFile(propertyDir + "\\AssemblyInfo.cs", projectName);
                  string newFile = projectDir + "\\" + fileName;
                  File.Copy(file, newFile, true);
                  AddNameSpace(newFile, "Submission");
                  AddUsingStatements(newFile, references);
                  //string[] classes={"Program"};
```

Mã nguồn hàm tạo Project của giảng viên

```
public static void MakeSecretProjects(string topDir)
       {
          string[] references = { "Microsoft.Pex.Framework",
               "Microsoft.Pex.Framework.Settings",
                              "System.Text.RegularExpressions"};
          foreach (string taskDir in Directory.GetDirectories(topDir))
              string[] files = Directory.GetFiles(taskDir);
              string secretFile = null;
              foreach (var file in files)
              {
                 if (file.EndsWith("solution.cs"))
                     secretFile = file;
                     break;
                 }
              }
              if (secretFile == null)
              {
                  throw new Exception("secret implementation not found");
              }
              string fileName = secretFile.Substring(secretFile.LastIndexOf("\\") + 1);
              //string projectName = "secret_project\\" + fileName.Substring(0,
                  fileName.Length - 3);
              string projectName = "secret_project";
```

```
string projectDir = taskDir + "\\" + projectName;
Directory.CreateDirectory(projectDir);
CreateProjectFile(projectDir + "\\" + projectName + ".csproj", fileName);
string propertyDir = projectDir + "\\Properties";
Directory.CreateDirectory(propertyDir);
CreateAssemblyFile(propertyDir + "\\AssemblyInfo.cs", projectName);
string newFile = projectDir + "\\" + fileName;
File.Copy(secretFile, newFile, true);
AddNameSpace(newFile, "Solution");
AddUsingStatements(newFile, references);
string[] classes = { "Program" };
string[] methods = { "Puzzle" };
AddPexAttribute(newFile, classes, methods);
}
```

Mã nguồn hàm build Project của sinh viên

```
public static void BuildProjects(string topDir, bool rebuild)
{
   foreach (var taskDir in Directory.GetDirectories(topDir))
   {
      foreach (var studentDir in Directory.GetDirectories(taskDir))
      {
        if (studentDir.EndsWith("secret_project"))
            continue;
      foreach (var projectDir in Directory.GetDirectories(studentDir))
      {
        if (!projectDir.Contains("meta_project"))
        {
            BuildSingleProject(projectDir, rebuild);
        }
      }
    }
}
```

Mã nguồn hàm build Project của giảng viên

```
public static void BuildSecretProjects(string topDir, bool rebuild)
{
    foreach (string taskDir in Directory.GetDirectories(topDir))
    {
        string secretDir = null;
        foreach (var dir in Directory.GetDirectories(taskDir))
        {
            if (dir.EndsWith("secret_project"))
            {
                 secretDir = dir;
                 break;
            }
        }
        if (secretDir == null)
            throw new Exception("secret project not found");
        BuildSingleProject(secretDir, rebuild);
    }
}
```

Mã nguồn hàm tạo Project kết hợp mã nguồn của sinh viên và giảng viên

```
{
       secretFile = file;
       break;
   }
}
if (secretFile == null)
   throw new Exception("secret implementation not found");
string secretFileName = secretFile.Substring(secretFile.LastIndexOf("\\") + 1);
string[] compiledFile = new string[3];
compiledFile[1] = secretFileName;
compiledFile[2] = "MetaProgram.cs";
string secretAssembly = secretProjectDir + @"\bin\Debug\secret_project.dll";
foreach (var studentDir in Directory.GetDirectories(taskDir))
   if(studentDir.EndsWith("secret_project"))
       continue;
   foreach (var file in Directory.GetFiles(studentDir))
       if (file.EndsWith(".cs"))
          string fileName = file.Substring(file.LastIndexOf("\\") + 1);
          string projectName = "meta_project" + fileName.Substring(0,
               fileName.Length - 3);
          string projectDir = studentDir + "\\" + projectName;
          Directory.CreateDirectory(projectDir);
           string propertyDir = projectDir + "\\Properties";
          Directory.CreateDirectory(propertyDir);
          CreateAssemblyFile(propertyDir + "\\AssemblyInfo.cs", projectName);
           string newFile = projectDir + "\\" + fileName;
          File.Copy(file, newFile, true);
           string newSecretFile = projectDir + "\\" + secretFileName;
          File.Copy(secretFile, newSecretFile, true);
           AddNameSpace(newFile, "Submission");
           AddNameSpace(newSecretFile, "Solution");
           AddUsingStatements(newFile, references);
           AddUsingStatements(newSecretFile, references);
           AddPexAttribute(newFile);
```

Mã nguồn hàm build Project kết hợp mã nguồn của sinh viên và giảng viên

```
public static void BuildMetaProjects(string topDir, bool rebuild)
{
   foreach (var taskDir in Directory.GetDirectories(topDir))
   {
      foreach (var studentDir in Directory.GetDirectories(taskDir))
      {
        if (studentDir.EndsWith("secret_project"))
            continue;
      foreach (var projectDir in Directory.GetDirectories(studentDir))
      {
            if (projectDir.Contains("meta_project"))
            {
                BuildSingleProject(projectDir, rebuild);
            }
        }
    }
}
```

Mã nguồn hàm thực thi Pex trên Project giảng viên

Mã nguồn hàm thực thi Pex trên Project kết hợp

Mã nguồn hàm lưu lại cái giá trị Pex tạo ra

```
public static void ExtractPexTests(string topDir)
   foreach (string taskDir in Directory.GetDirectories(topDir))
   {
       MethodInfo method = null;
       foreach (var studentDir in Directory.GetDirectories(taskDir))
          if (studentDir.EndsWith("secret_project"))
          {
              string assemblyFile = FileModifier.GetAssemblyFileOfProject(studentDir);
              method = RunTest.GetMethodDefinition(assemblyFile, "Program", "Puzzle");
              List<Test> tests = ExtractTestsForProject(studentDir, method);
              if (tests != null)
                  string fileName = studentDir + @"\PexTests.xml";
                 Serializer.SerializeTests(tests, fileName);
              }
              break;
          }
```

```
foreach (var studentDir in Directory.GetDirectories(taskDir))
{
    if (studentDir.EndsWith("secret_project"))
    {
       continue;
    }
    foreach (var projectDir in Directory.GetDirectories(studentDir))
    {
       List<Test> tests = ExtractTestsForProject(projectDir, method);
       if (tests != null)
      {
            string fileName = projectDir + @"\PexTests.xml";
            Serializer.SerializeTests(tests, fileName);
       }
    }
}
```

Mã nguồn hàm tính độ do RS

```
{
                  string projectNo =
                      projectDir.Substring(projectDir.LastIndexOf("meta_project")+12);
                 List<Test> tests = Serializer.DeserializeTests(projectDir +
                      @"\PexTests.xml");
                 MethodInfo method = Utility.GetMethodDefinition(
                         Utility.GetAssemblyForProject(projectDir), "MetaProgram", "Check");
                 foreach (var test in tests)
                     try
                     {
                         object result = method.Invoke(null, test.TestInputs.ToArray());
                     }
                     catch (Exception e)
                     {
                         if (e.InnerException.Message.Contains("Submission failed"))
                         {
                            notPass++;
                         }
                     }
                 }
                 metric = pass / (notPass + pass);
                  sb.AppendLine(projectNo + "\t" +pass
                      +"\t"+notPass+"\t"+(pass+notPass)+"\t"+metric);
              }
          File.WriteAllText(studentDir + @"\Metric1.txt", sb.ToString());
      }
   }
}
```

Mã nguồn hàm tính độ do SSE

```
public static void ComputeMetric2(string topDir)
{
    foreach (var taskDir in Directory.GetDirectories(topDir))
    {
```

```
List<Test> tests = Serializer.DeserializeTests(taskDir +
    @"\secret_project\PexTests.xml");
MethodInfo secretMethod = Utility.GetMethodDefinition(
   Utility.GetAssemblyForProject(taskDir + @"\secret_project"), "Program", "Puzzle");
foreach (var test in tests)
   try
   {
       test.TestOuput = secretMethod.Invoke(null, test.TestInputs.ToArray());
   catch (Exception e)
       test.TestOuput = e;
   }
}
foreach (var studentDir in Directory.GetDirectories(taskDir))
   StringBuilder sb = new StringBuilder();
   sb.AppendLine("projectNo\t#match\t#all\tmetric2");
   if (studentDir.EndsWith("secret_project"))
       continue;
   foreach (var projectDir in Directory.GetDirectories(studentDir))
       double match = 0;
       double metric = 0;
       if (!projectDir.Contains("meta_project"))
           string projectNo = projectDir.Substring(projectDir.LastIndexOf("project")
               + 7);
          MethodInfo method = Utility.GetMethodDefinition(
                     Utility.GetAssemblyForProject(projectDir), "Program", "Puzzle");
           foreach (var test in tests)
              object result;
              try
              {
                  result = method.Invoke(null, test.TestInputs.ToArray());
              catch (Exception e)
              {
```

```
result = e;
}
if (result is Exception)
   if (test.TestOuput is Exception)
       string type1 =
           ((Exception)result).InnerException.GetType().ToString();
       string type2 =
           ((Exception)test.TestOuput).InnerException.GetType().ToString();
       if (type1 == type2)
          match++;
       }
   }
}
else
{
   if (test.TestOuput is Exception)
       continue;
   if (result == null)
   {
       if (test.TestOuput == null)
          match++;
   }
   else if (result is Int32)
       if ((int)result == (int)test.TestOuput)
          match++;
   else if (result is Double)
       if ((double)result == (double)test.TestOuput)
          match++;
   else if (result is String)
   {
       if ((string)result == (string)test.TestOuput)
          match++;
   }
```

```
else if (result is Byte)
   if ((byte)result == (byte)test.TestOuput)
       match++;
}
else if (result is Char)
   if ((char)result == (char)test.TestOuput)
       match++;
}
else if (result is Double)
   if ((double)result == (double)test.TestOuput)
       match++;
else if (result is Boolean)
   if ((bool)result == (bool)test.TestOuput)
       match++;
}
else if (result is Int32[])
   int[] array1 = (int[])result;
   int[] array2 = (int[])test.TestOuput;
   if (array1.Length == array2.Length)
   {
       bool equal = true;
       for (int i = 0; i < array1.Length; i++)</pre>
           if (array1[i] != array2[i])
              equal = false;
              break;
           }
       }
       if (equal)
           match++;
   }
}
else
```

```
throw new Exception("Not handled return type at " + projectDir);
}

metric = match / tests.Count;
sb.AppendLine(projectNo + "\t" + match + "\t" + tests.Count + "\t" + metric);
}

File.WriteAllText(studentDir + @"\Metric2.txt", sb.ToString());
}
}
```

Mã nguồn hàm tính độ do PSE

```
public static void ComputeMetric3(string topDir)
{
   foreach (var taskDir in Directory.GetDirectories(topDir))
       //Console.WriteLine(taskDir);
      List<Test> tests = Serializer.DeserializeTests(taskDir +
           @"\secret_project\RandomTests.xml");
      MethodInfo secretMethod = Utility.GetMethodDefinition(
          Utility.GetAssemblyForProject(taskDir + @"\secret_project"), "Program", "Puzzle");
       foreach (var test in tests)
       {
          try
          {
              test.TestOuput = secretMethod.Invoke(null, test.TestInputs.ToArray());
          catch (Exception e)
              test.TestOuput = e;
          }
       }
       foreach (var studentDir in Directory.GetDirectories(taskDir))
```

```
{
   StringBuilder sb = new StringBuilder();
   sb.AppendLine("projectNo\t#match\t#all\tmetric3");
   if (studentDir.EndsWith("secret_project"))
   foreach (var projectDir in Directory.GetDirectories(studentDir))
       double match = 0;
       double metric = 0;
       if (!projectDir.Contains("meta_project"))
           string projectNo = projectDir.Substring(projectDir.LastIndexOf("project")
          MethodInfo method = Utility.GetMethodDefinition(
                     Utility.GetAssemblyForProject(projectDir), "Program", "Puzzle");
           foreach (var test in tests)
              object result;
              try
                  result = method.Invoke(null, test.TestInputs.ToArray());
              }
              catch (Exception e)
                  result = e;
              }
              if (result is Exception)
                  if (test.TestOuput is Exception)
                  {
                      string type1 =
                          ((Exception)result).InnerException.GetType().ToString();
                      string type2 =
                          ((Exception)test.TestOuput).InnerException.GetType().ToString();
                     if (type1 == type2)
                     {
                         match++;
                     }
                  }
              }
```

```
else
{
   if (test.TestOuput is Exception)
       continue;
   if (result == null)
       if (test.TestOuput == null)
          match++;
   else if (result is Int32)
       if ((int)result == (int)test.TestOuput)
          match++;
   }
   else if (result is Double)
       if ((double)result == (double)test.TestOuput)
          match++;
   else if (result is String)
       if ((string)result == (string)test.TestOuput)
          match++;
   else if (result is Byte)
       if ((byte)result == (byte)test.TestOuput)
          match++;
   }
   else if (result is Char)
       if ((char)result == (char)test.TestOuput)
          match++;
   else if (result is Double)
       if ((double)result == (double)test.TestOuput)
          match++;
   else if (result is Boolean)
```

```
{
                             if ((bool)result == (bool)test.TestOuput)
                                 match++;
                          else if (result is Int32[])
                             int[] array1 = (int[])result;
                             int[] array2 = (int[])test.TestOuput;
                             if (array1.Length == array2.Length)
                             {
                                 bool equal = true;
                                 for (int i = 0; i < array1.Length; i++)</pre>
                                     if (array1[i] != array2[i])
                                     {
                                        equal = false;
                                        break;
                                     }
                                 }
                                 if (equal)
                                     match++;
                             }
                         }
                         else
                          {
                             throw new Exception("Not handled return type at " + projectDir);
                         }
                      }
                  }
                  metric = match / tests.Count;
                  sb.AppendLine(projectNo + "\t" + match + "\t" + tests.Count + "\t" +
                      metric);
              }
           File.WriteAllText(studentDir + @"\Metric3.txt", sb.ToString());
       }
   }
}
```